

---

# **ELiTM: Notatki z przedmiotu Elementy Logiki i Teorii Mnogości**

2023-10-27 – 2024-01-30

## Spis treści

<b>Przedmowa</b>	<b>4</b>
<b>1 Teoria mnogości</b>	<b>5</b>
1.1 Podstawowe definicje teorii mnogości . . . . .	5
1.1.1 Uogólniona suma zbiorów . . . . .	5
1.1.2 Uogólniony iloczyn zbiorów . . . . .	6
1.2 Aksjomaty teorii mnogości . . . . .	6
<b>2 Relacja binarna</b>	<b>7</b>
2.1 Działania na relacjach . . . . .	8
2.2 Dziedzina relacji . . . . .	8
2.3 Przeciwdziedzina relacji . . . . .	8
2.4 Funkcja . . . . .	9
2.4.1 Złożenie funkcji . . . . .	10
2.5 Inne typy relacji . . . . .	10
2.6 Funkcja odwracalna . . . . .	11
2.6.1 Wniosek z twierdzenia . . . . .	12
2.7 Cechy relacji . . . . .	13
2.8 Relacja równoważności . . . . .	14
2.8.1 Klasa abstrakcji . . . . .	14
2.8.2 Zbiór ilorazowy . . . . .	14
2.9 Własności relacji równoważności . . . . .	15
<b>3 Porządek</b>	<b>17</b>
3.1 Quasi porządek (Praporządek) . . . . .	17
3.2 Porządek częściowy . . . . .	17
3.3 Porządek liniowy . . . . .	18
3.4 Warunek trychotomii . . . . .	18
3.5 Diagram Hassego . . . . .	18
3.5.1 Zasady tworzenia . . . . .	18
3.6 Izomorfizm . . . . .	20
3.7 Typ porządkowy . . . . .	22
3.8 Łańcuch . . . . .	22
3.9 Elementy wyróżnione w porządku częściowym . . . . .	22
3.10 Własności elementów wyróżnionych . . . . .	23
3.11 Zbiór skończony . . . . .	24
3.12 Krata . . . . .	25

---

3.13	Dobry porządek . . . . .	25
3.13.1	Odcinek początkowy . . . . .	26
3.13.2	Odcinek początkowy wyznaczony przez element $x$ . . . . .	26
<b>4</b>	<b>Liczby naturalne</b>	<b>29</b>
4.1	Aksjomatyczna konstrukcja liczb naturalnych . . . . .	29
4.2	Konstrukcja liczb naturalnych Johna von-Neumanna . . . . .	29
4.3	Zasada minimum (zasada dobrego porządku) . . . . .	29
4.4	Zasada maximum . . . . .	30
4.5	Aksjomat indukcji Peano . . . . .	30
4.5.1	Zasada indukcji . . . . .	30
4.5.2	Zasada indukcji z dowolną bazą . . . . .	30
4.5.3	Zasad indukcji z większym krokiem . . . . .	31
4.5.4	Zasada indukcji w wersji zupełnej . . . . .	31
4.5.5	Zasada indukcji Emmy Noether . . . . .	31
4.6	Podwójna zasada indukcji . . . . .	32
4.7	Stosowane definicje w indukcji matematycznej . . . . .	32
4.8	Rekurencja . . . . .	33
<b>5</b>	<b>Konstrukcje zbiorów liczb</b>	<b>34</b>
5.1	Konstrukcja zbioru liczb naturalnych . . . . .	34
5.1.1	Dodawanie . . . . .	34
5.2	Definicja liczb całkowitych . . . . .	35
5.3	Konstrukcja zbioru liczb wymiernych . . . . .	35
<b>6</b>	<b>Relacja równoliczności</b>	<b>37</b>
6.1	Własności . . . . .	37
6.2	Własności cd. . . . .	39
6.3	Definicje zbiorów przeliczalnych, skończonych itd. . . . .	40
6.4	Moc zbioru . . . . .	40
6.5	Własności mocy zbioru . . . . .	41
6.6	Porządek mocy zbiorów . . . . .	43
6.7	Porządek liczb kardynalnych . . . . .	43
6.8	Liczba trójkątna . . . . .	44
6.9	Przeliczalność sumy i iloczynu kartezjańskiego przeliczalnych zbiorów . . . . .	46
<b>7</b>	<b>Zbiory skończone i nieskończone</b>	<b>48</b>
7.1	Własności zbiorów skończonych . . . . .	48
7.2	Prawo różnicy zbiorów skończonych . . . . .	49

---

---

7.3	Prawo sumy zbiorów skończonych . . . . .	50
7.4	Prawo iloczynu zbiorów skończonych . . . . .	50
7.5	Zbiory mocy continuum . . . . .	51
7.6	Działania na liczbach kardynalnych . . . . .	60
7.6.1	Suma liczb . . . . .	60
7.6.2	Iloczyn liczb kardynalnych . . . . .	60
7.6.3	Potęgowanie . . . . .	61
7.6.4	Własności działań na liczbach kardynalnych . . . . .	61
7.6.5	Własności związane z nierównościami . . . . .	63
<b>8</b>	<b>Typy porządkowe</b>	<b>63</b>
8.1	Typy porządkowe zbiorów uporządkowanych . . . . .	64
8.2	Porządek typów porządkowych . . . . .	64
8.3	Własności typów porządkowych . . . . .	65
8.4	Liczby porządkowe . . . . .	65
8.4.1	Działania na liczbach porządkowych . . . . .	65
8.4.2	Własności działań na liczbach porządkowych . . . . .	66

## Przedmowa

To są notatki z przedmiotu Elementy Logiki i Teorii Mnogości prowadzonego na kierunku IAD w 2023/2024 roku przez dr Małgorzatę Murat. Treści obejmują 12 wykładów z 15 (pierwsze trzy nie były notowane).

Autor starał się notować najlepiej jak potrafi, jednak mógł przepisać źle. W wykładach również zdarzały się niedoprecyzowania lub błędy i jeśli były zauważone, były poprawione, jednak to nie oznacza, że treści notatek są bezbłędne (w tym gramatycznie).

Notatki znajdują się w **domenie publicznej** na warunkach licencji CC0 1.0 Universal<sup>1</sup>. Kod źródłowy można znaleźć w repozytorium na GitHub <https://github.com/wmit-materialy/notatki>

---

<sup>1</sup><https://creativecommons.org/publicdomain/zero/1.0/deed.pl>

2023-10-27

## 1 Teoria mnogości

### 1.1 Podstawowe definicje teorii mnogości

**Para uporządkowana** Parą uporządkowaną  $(a, b)$  nazywamy zbiór  $\{\{a\}, \{a, b\}\}$ , gdzie

- $a$  - poprzednik pary
- $b$  - następnik pary

#### Twierdzenie 1.1: Równość par

Dwie pary  $(a, b), (c, d)$  są równe wtw, gdy  $a = c \wedge b = d$

Wprost z definicji wynika, że  $A \times B \neq B \times A$

$$(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$$

$$(b, a) = \{\{b\}, \{a, b\}\}$$

**Iloczyn kartezjański** Iloczynem kartezjańskim zbiorów  $A, B$  nazywamy zbiór par uporządkowanych  $(a, b)$ , takich, że  $a \in A, b \in B$ .

**Zbiór potęgowy** Zbiorem potęgowym  $P(X)$  nazywamy zbiór wszystkich podzbiorów zbioru  $X$ . Moc zbioru potęgowego  $|P(X)| = 2^{|X|}$

**Indeksowana rodzina zbiorów** Indeksowaną rodziną zbiorów nazywamy funkcję  $x : I \rightarrow X$ , gdzie  $I$  - zbiór indeksów.  $x : i \mapsto x(i) = x_i$ . Zwyczajowo zamiast pisania  $x(i)$  piszę się  $x_i$ .

#### 1.1.1 Uogólniona suma zbiorów

**Uogólniona suma zbiorów** Uogólnioną sumą indeksowanej rodziny zbiorów  $\{A_i : i \in I\}$  nazywamy zbiór elementów które należą do co najmniej jednego ze zbiorów  $A_i, i \in I$ .

$$A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n = \bigcup_{i=1}^n A_i$$

$$x \in \bigcup_{i=1}^n A_i \iff (x \in A_1 \vee x \in A_2 \vee \dots \vee x \in A_n)$$

$$\iff \exists_{i \in \{1, 2, \dots, n\}} x \in A_i$$

$$\forall x \in U \left[ x \in \bigcup_{i \in I} A_i \iff \exists i \in I x \in A_i \right]$$

### 1.1.2 Uogólniony iloczyn zbiorów

**Uogólniony iloczyn zbiorów** Uogólnionym iloczynem indeksowanej rodziny zbiorów  $\{A_i : i \in I\}$  nazywamy zbiór złożony z elementów, które należą do każdego ze zbiorów  $A_i, i \in I$ .

$$A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n = \bigcap_{i=1}^n A_i$$

$$\begin{aligned} x \in \bigcap_{i=1}^n A_i &\iff (x \in A_1 \wedge x \in A_2 \wedge \dots \wedge x \in A_n) \\ &\iff \forall i \in \{1, 2, \dots, n\} x \in A_i \end{aligned}$$

$$\forall x \in U \left[ x \in \bigcap_{i \in I} A_i \iff \forall i \in I x \in A_i \right]$$

#### Przykład 1.1

$$I = \mathbb{N}_+, X = \mathbb{N}f : \mathbb{N}_+ \rightarrow P(\mathbb{N})f(i) = \{ik : k \in \mathbb{N}\}$$

$$A_1 = \{1 \cdot k : k \in \mathbb{N}\} = \{0, 1, 2, 3, \dots\} = \mathbb{N}$$

$$A_2 = \{2k : k \in \mathbb{N}\} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$$

$$A_{11} = \{11k : k \in \mathbb{N}\} - \text{zbiór liczb nieujemnych podzielnych przez 11}$$

$$\bigcap_{i \in \mathbb{N}_+} A_i = \{0\} \quad \bigcup_{i \in \mathbb{N}_+} A_i = \mathbb{N}$$

## 1.2 Aksjomaty teorii mnogości

**Aksjomat ekstensjonalności** Dwa zbiory są równe jeśli mają te same elementy.

$$\forall x \forall y [x = y \iff \forall t (t \in x \iff t \in y)]$$

**Aksjomat zbioru pustego** Istnieje zbiór który nie ma elementów.

$$\exists x \forall y \neg (y \in x)$$

**Aksjomat pary** Dla dowolnych dwóch elementów istnieje zbiór którego elementami są jedynie zbiory  $x$  i  $y$ .

$$\forall x \forall y \exists z \forall t [t \in z \Leftrightarrow (t = x \vee t = y)]$$

Zbiór, o którym mowa w aksjomacie pary nazywamy parą (nieporządkowaną) i oznaczamy  $\{x, y\}$ .

**Aksjomat sumy** Dla dowolnego zbioru  $x$  istnieje zbiór  $y$ , którego elementami są tylko i wyłącznie elementy zbioru  $x$ .

Zbiór  $y$  oznacza się  $\bigcup x$ .

$$\forall x \exists y \forall z [z \in y \Leftrightarrow \forall t \in x x \in t]$$

**Aksjomat zbioru potęgowego** Dla każdego zbioru  $x$  istnieje zbiór  $p$ , którego jedynymi elementami są dokładnie podzbiory zbioru  $x$ .

$$\forall x \exists y \forall z [z \in y \Leftrightarrow \forall t t \in z \Rightarrow t \in x]$$

**Aksjomat nieskończoności** Istnieje zbiór induktywny  $A$ , taki, że

1.  $A \in X$ ,
2.  $\forall_A A \in X \Leftrightarrow S(A) \in X$ , gdzie  $S(A) = A \cup \{A\}$ .

Takim zbiorem jest na przykład

$$\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots\}$$

**Aksjomat podzbiorów** Dla każdego zbioru  $a$  istnieje zbiór  $b$  złożony tylko z takich elementów zbioru  $a$ , które mają własność  $\phi$ .

**Aksjomat wyboru** Dla każdej rodziny niepustych i rozłącznych zbiorów istnieje zbiór złożony z jednego elementu każdego zbioru tej rodziny.

**Aksjomat regularności (ufundowania)** Każdy niepusty zbiór  $x$  ma element rozłączny z  $x$ .

## 2 Relacja binarna

**Relacja binarna (dwuargumentowa)** Każdy podzbiór iloczynu kartezjańskiego zbiorów  $X, Y$  (tj.  $X \times Y$ ) nazywamy relacją w iloczynie kartezjańskim zbiorów  $X$  i  $Y$  (krótko relacją w  $X \times Y$ )

Relacja jest albo zbiorem pustym, albo zbiorem par uporządkowanych

Istnienie pary  $(x, y)$  w relacji  $R$  oznacza, że  $x$  jest w relacji z  $y$

$$(x, y) \in R \iff xRy$$

### Przykład 2.1

$$\begin{aligned} \leq &\subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R} \\ 1 \leq 2 &\quad (1, 2) \in \leq \\ &\quad (2, 1) \notin \leq \end{aligned}$$

### Przykład 2.2

$$\begin{aligned} R &\subseteq \mathbb{N}_+ \times \mathbb{N}_+ \\ (x, y) \in R &\iff x|y \\ (1, 2) \in R \quad (4, 64) &\in R \end{aligned}$$

Zamiast pisać  $(x, y) \in R$  będziemy pisać  $xRy$  oraz oznaczymy  $X \times X = X^2$ , zatem  $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ ,  $\mathbb{R}^3 = \mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}$

Jeżeli relacja  $R$  jest zdefiniowana w  $X^2$ , to będziemy mówić, że « $R$  jest zdefiniowana w  $X^2$ ».

## 2.1 Działania na relacjach

Na relacjach jako zbiorach możemy wykonywać operacje sumowania ( $\cup$ ), odejmowania ( $\setminus$ ), znajdowania części wspólnych ( $\cap$ ) w sensie teorii mnogości. Możemy też tworzyć iloczyny kartezjańskie ( $\times$ ).

## 2.2 Dziedzina relacji

**Dziedzina relacji** Dziedziną relacji  $R \subseteq X \times Y$  nazywamy zbiór poprzedników par należących do relacji  $R$

$$\text{Będziemy pisać } D(R) = \{x \in X : xRy\}$$

## 2.3 Przeciwdziedzina relacji

**Przeciwdziedzina relacji** Przeciwdziedziną relacji  $R \subseteq X \times Y$  nazywamy zbiór następników par należących do relacji  $R$ .

$$\text{Będziemy pisać } PD(R) = \{y \in Y : xRy\}$$

**Przykład 2.3**

Niech  $X = \{2, 3, 4\}$ ,  $Y = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$ , oraz  $xRy \stackrel{def}{\iff} x|y$

$$R = \{(2, 2), (2, 4), (2, 6), (3, 3), (3, 6), (4, 4)\}$$

$$D(R) = \{2, 3, 4\} = X \quad \text{oraz} \quad PD(R) = \{2, 4, 6, 3\} \neq Y$$

2023-11-03

**Obraz** Obrazem zbioru  $A$  względem relacji  $R$  nazywamy zbiór następników par  $(x, y) \in R$ , gdzie poprzedniki należą do zbioru  $A$ , czyli  $x \in A$ .

$$\vec{R}(A) = \{y \in Y : \exists x \in A xRy\}$$

**Przeciwwobraz** Przeciwwobrazem zbioru  $B$  względem relacji  $R$  nazywamy zbiór poprzedników par  $(x, y) \in R$ , następniki których należą do zbioru  $B$ , czyli  $y \in B$ .

$$\vec{R}^{-1}(B) = \{x \in X : \exists y \in B xRy\}$$

**Relacja odwrotna** Relacją odwrotną  $R^{-1}$  do relacji  $R \subseteq X \times Y$  nazywamy relację  $R^{-1} \subseteq Y \times X$ , taką, że  $yR^{-1}x \iff xRy$

**Złożenie relacji** Złożenie relacji  $R \subseteq X \times Y$  z relacją  $S \subseteq Y \times Z$  nazywamy relację  $R \circ S$ , taką, że

$$\forall x \in X \forall z \in Z [x(R \circ S)z \iff (\exists y \in Y xRy \wedge ySz)]$$

**2.4 Funkcja**

**Funkcja** Funkcją nazywamy relację dwuargumentową  $f \subseteq X \times Y$ , gdy dla każdego  $x \in X$  istnieje co najwyżej jeden  $y \in Y$ , taki że  $xfy$

Relacja  $f \subseteq X \times Y$  jest funkcją wtw, gdy spełnia dwa warunki:

1.  $\forall x \in X \exists y \in Y xfy$  (warunek istnienia)
2.  $\forall x \in X \forall y_1, y_2 \in Y (xfy_1 \wedge xfy_2 \implies y_1 = y_2)$  (warunek jednoznaczności)

### 2.4.1 Złożenie funkcji

Złożenie funkcji jest operacją łączną (tzn.  $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$ ), ale nie jest przemianą (tzn.  $f \circ g = g \circ f$  nie zachodzi w przypadku ogólnym).

## 2.5 Inne typy relacji

**Funkcja częściowa** Funkcją częściową nazywamy relację  $R \subseteq X \times Y$ , która spełnia warunek jednoznaczności

$$\forall x \in X \forall y_1, y_2 \in Y_f (x f y_1 \wedge x f y_2 \implies y_1 = y_2)$$

Funkcja częściowa funkcji  $f : X \rightarrow Y$  jest zdefiniowana tylko dla podzbioru  $S \subset X$ , a nie dla całego zbioru  $X$ .

#### Przykład 2.4

Funkcja  $f(x) = x^2$  jest funkcją częściową, bo jest funkcją, a każda funkcja jest funkcją częściową.

**Iniekcja** Iniekcją nazywamy funkcję  $f : X \rightarrow Y$ , każdy element przeciwdziedziny której jest przyjmowany co najwyżej raz, formalnie:

$$\forall a \in X \forall b \in X a \neq b \implies f(a) \neq f(b)$$

**Surjekcja** Surjekcją nazywamy funkcję  $f : X \rightarrow Y$ , która przyjmuje każdą wartość ze swojej przeciwdziedziny, tzn. dla takiej funkcji jej obraz jest jej przeciwdziedzina.

$$\forall y \in Y \exists x \in X y = f(x)$$

#### Przykład 2.5

Funkcja  $f(x) = x^2$  nie jest surjekcją na  $\mathbb{R}$ , bo np. dla  $f(x) = -1$  nie istnieje  $x$  w dziedzinie  $\mathbb{R}$

**Bijekcja** Bijekcją nazywamy funkcję, która jest iniekcją i surjekcją

#### Przykład 2.6

Przykładem funkcji bijekcyjnej jest funkcja identycznościowa:

$$I \subseteq \mathbb{R}^2 \quad I = \{(x, x) \in \mathbb{R}\}, \text{ czyli } I(x) = x$$

2023-11-10

## 2.6 Funkcja odwracalna

$f \subseteq X \times Y$  jest odwracalna wtedy i tylko wtedy, gdy  $f$  jest bijekcją

### Dowód 2.1

$$(g \circ f) = I_x \quad (f \circ g) = I_y$$

$$(p \iff q) \iff (\neg p \iff \neg q)$$

Założmy, że  $f$  jest odwracalna, tzn. istnieje funkcja  $g \subseteq Y \times X$  taka, że:

$$g \circ f = I_X \quad f \circ g = I_Y$$

Zauważmy, że z samej definicji  $I_Y, I_X$  wynika, że  $I_X$  i  $I_Y$  są bijekcjami

$$I_X \subseteq X^2, I_X(x) = x$$

Zatem  $g \circ f$  też jest bijekcją, czyli:

$$\bigwedge_{x_1, x_2 \in X} x_1 \neq x_2 \implies g \circ f(x_1) \neq g \circ f(x_2)$$

Stąd wynika, że  $f(x_1) \neq f(x_2)$ , bo gdyby tak nie było, to  $g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2)$ . Czyli  $I_x(x_1) = I_x(x_2)$ , a z definicji  $I_x$  wynikałoby, że  $x_1 = x_2$ , sprzeczne z wyborem  $x_1, x_2$ .

Przy okazji udowodniliśmy, że jeśli  $g \circ f$  jest iniekcją, to  $f$  jest też iniekcją.

Założyliśmy, że  $f \subseteq X \times Y$  jest odwracalna, zatem  $f \circ g = I_Y$ . Stąd wynika, że  $\forall y \in Y f(g(y)) = y$

Zauważmy, że z tego wynika  $Y = f(g(Y))$

Z drugiej strony: ponieważ  $g \subseteq Y \times X$ , więc  $f(g(Y)) \subseteq f(X)$

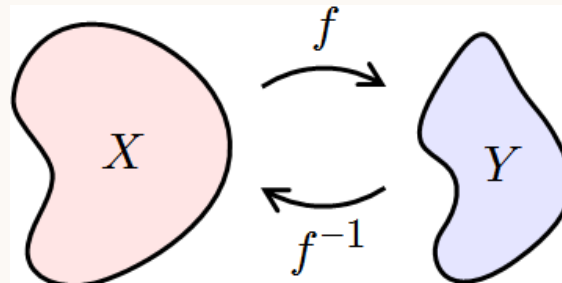
Mamy więc  $Y \subseteq f(X) \subseteq Y$ , co oznacza, że  $f(X) = Y$ ,  $f \subseteq X \times Y$ . Zatem  $f$  jest surjekcją. Tym samym  $f$  jest bijekcją.

Założmy teraz, że  $f$  jest bijekcją. Wtedy z faktu, że  $f$  jest surjekcją wynika, że

$$\bigwedge_{y \in Y} \bigvee_{x \in X} f(x) = y$$

Z faktu, że  $f$  jest iniekcją, wynika, że wyżej wymieniony  $x \in X$  jest dokładnie jeden. Oznacza to, że dla wyżej wymielonych  $x, y$  istnieje  $g \subseteq Y \times X$  takie, że

$$y = f(x) \iff g(y) = x$$



**Rysunek 1:** Dziedzina i przeciwdziedzina funkcji odwrotnej

Z dowolności  $x \in X$  i  $y \in Y$  wynika, że istnieje  $g \subseteq Y \times X$  taka, że

$$g(y) = x \iff y = f(x)$$

Zatem

- $x = g(y) = g(f(x))$  dla dowolnego  $x \in X$
- $y = f(x) = f(g(y))$  dla dowolnego  $y \in Y$

Oznacza to, że  $g \circ f = I_x$  i  $f \circ g = I_y$

Dowiedliśmy, że  $f$  jest odwracalna

### 2.6.1 Wniosek z twierdzenia

Zauważmy, że z powyższego twierdzenia wynika, iż funkcja  $g$  o własnościach występujących w definicji funkcji odwracalnej istnieje dokładnie jeden.

Gdyby tak nie było, istniałyby funkcje  $g_1 \subseteq Y \times X$  oraz  $g_2 \subseteq Y \times X$  takie, że

- $g_1 \circ f = I_x$  oraz  $g_2 \circ f = I_x$
- $f \circ g_1 = I_y$  oraz  $f \circ g_2 = I_y$

Wtedy dla dowolnych  $x \in X$  mielibyśmy  $g_1(f(x)) = x$  i  $g_2(f(x)) = x$

Ponieważ  $f$  jest odwracalna, a więc musi być injekcją, to mamy  $g_1(f(x)) = g_2(f(x))$ , co oznacza, że  $g_1 = g_2$

Ponieważ istnieje dokładnie jedna funkcja spełniająca warunki w definicji funkcji odwracalnej, to będziemy używać oznaczenia  $g = f^{-1}$  i nazywać ją funkcją odwrotną.

**Twierdzenie 2.1**

Jeżeli  $f \subseteq X \times Y$  i  $g \subseteq Y \times Z$  są bijekcjami, to istnieje  $(g \circ f)^{-1}$  oraz

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$$

**Dowód 2.2**

Założmy, że  $f \subseteq X \times Y$  i  $g \subseteq Y \times Z$  są bijekcjami, wtedy złożenie funkcji  $g \circ f$  też jest bijekcją, a więc jest odwracalne

Niech  $x \in X$  i  $z \in Z$  będą takie, że

$$g(f(x)) = z$$

Wtedy istnieje  $y \in Y$  taki, że  $g(y) = z$  i  $f(x) = y$  z definicji funkcji złożonej

Założyliśmy, że  $g$  i  $f$  są bijekcjami, zatem istnieją funkcje do nich odwrotne  $g^{-1}(z) = y$  i  $f^{-1}(y) = x$

Z definicji złożenia funkcji wynika, że  $x = f^{-1}(y) = f^{-1}(g^{-1}(z))$ , gdzie

- $f^{-1} \subseteq Y \times X$ ,
- $g^{-1} \subseteq Z \times Y$

Ponadto  $g(f(x)) = z \iff (g \circ f)(x) = z$ .

Zauważmy, że

$$\forall x \in X \forall z \in Z [(z, x) \in (g \circ f)^{-1} \wedge (z, x) \in (f^{-1} \circ g^{-1})]$$

Innymi słowy mamy

$$g(f(x)) = z \iff (g \circ f)^{-1}(z) = x = (f^{-1} \circ g^{-1})(z)$$

Co oznacza, że  $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$ .

**2.7 Cechy relacji**

**Zwrotność** Relację  $R \subseteq X^2$  nazywamy zwrotną wtw, gdy

$$\bigwedge_{x \in X} xRx$$

**Symetryczność** Relację nazywamy zwrotną wtw, gdy

$$\bigwedge_{x,y \in X} xRy \implies yRx$$

**Przechodniość** Relację nazywamy przechodnią wtw, gdy

$$\bigwedge_{x,y,z \in X} (xRy \wedge yRz) \implies xRz$$

**Przeciwzwrotność** Relację nazywamy przeciwzwrotną wtw, gdy

$$\bigwedge_{x \in X} \neg xRx$$

**Antysymetryczność** Relację nazywamy antysymetryczną wtw, gdy

$$\bigwedge_{x,y \in X} (xRy \wedge yRx) \implies x = y$$

**Spójność** Relację nazywamy spójną wtw, gdy

$$\bigwedge_{x,y \in X} xRy \vee yRx$$

## 2.8 Relacja równoważności<sup>2</sup>

Relację  $R \subseteq X^2$  nazywamy relacją równoważności wtw, gdy jest ona zwrotna, symetryczna, przechodnia

### 2.8.1 Klasa abstrakcji

Klasą abstrakcji elementu  $x \in X$  względem relacji równoważności  $R \subseteq X^2$  nazywamy zbiór tych elementów  $y \in X$ , które są w relacji z elementem  $x$

Będziemy pisać  $[x]_R = \{y \in X : yRx\}$

### 2.8.2 Zbiór ilorazowy

Zbiór klas abstrakcji względem relacji równoważności  $R \subseteq X^2$  nazywamy **zbiorem ilorazowym**

<sup>2</sup>dodatkowe materiały: [https://wojcienty.com/artypul/12/matematyka/teoria\\_mnogosci/relacje\\_rownowaznosci\\_i\\_klasy\\_abstrakcji/](https://wojcienty.com/artypul/12/matematyka/teoria_mnogosci/relacje_rownowaznosci_i_klasy_abstrakcji/)

Zbiór ilorazowy jest podziałem relacji równoważności

**Podział zbioru** Podziałem (partycją, rozbiem) niepustego zbioru  $X$  nazywamy podzbiór zbioru potęgowego  $\mathcal{P}(X)$  oznaczany  $\mathcal{X} = \{X_i\}_{i \in I}$ , o własnościach

- $\bigwedge_{i \in I} X_i \neq \emptyset$  (Każdy element podziału jest zbiorem niepustym)
- $\bigwedge_{i, j \in I} i \neq j \implies X_i \cap X_j = \emptyset$  (Elementy podziału są parami rozłączne)
- $\bigcup_{i \in I} X_i = X$  (Suma elementów daje pierwotny zbiór  $X$ )

### Przykład 2.7

$$X = \{1, 2, 3\}$$

$$\mathcal{X} = \{\{1\}, \{2, 3\}\}$$

**Zasada abstrakcji** Jeżeli  $R$  jest relacją równoważności na zbiorze  $X^2$ , to zbiór ilorazowy  $X_{IR} = \bigcup_{x \in X} [x]_R$ . Czyli zbiór ilorazowy  $X_{IR}$  jest podziałem  $X$

## 2.9 Własności relacji równoważności

Jeżeli  $R \subseteq X^2$  jest relacją równoważności, to

- $\bigwedge_{x \in X} x \in [x]_R$
- $\bigwedge_{x, y \in X} xRy \iff [x]_R = [y]_R$
- $\bigwedge_{x, y \in X} \neg xRy \iff [x]_R \cap [y]_R = \emptyset$

### Przykład 2.8

Rozważmy zbiór liczb całkowitych  $\mathbb{Z}$ .

$$R \subseteq \mathbb{Z}^2 \quad xRy \iff 5|(y - x)$$

- Ponieważ  $\forall_{x \in \mathbb{Z}} x - x = 0$ , więc  $R$  jest zwrotna
- Ponieważ  $\forall_{x, y \in \mathbb{Z}} y - x = x - y$ , więc  $R$  jest symetryczna

$$\bigwedge_{x, y \in \mathbb{Z}} 5|(y - x) \implies 5|(x - y)$$

Niech  $x, y \in \mathbb{Z}$  będą dowolne. Rozważymy 2 przypadki.

$$(1) w(5|(y-x)) = 0$$

$$(2) w(5|(y-x)) = 1$$

- Ad(1). Z definicji implikacji wynika, że  $w(5|(y-x)) \implies 5|(x-y) = 1$  bez względu na wartość logiczną zdania  $5|(x-y)$
- Ad(2)  $\exists k \in \mathbb{Z} y-x = 5k$ . Zatem  $x-y = -(y-x) = -5k = 5(-k)$  i  $-k \in \mathbb{Z}$ , ponieważ  $k \in \mathbb{Z}$

$$5|(y-x) \iff \bigvee_{k \in \mathbb{Z}} y-x = 5k \iff \bigvee_{l \in \mathbb{Z}} z-y = 5l$$

$$z-x = y+5l - (y-5k) = 5(k+l)$$

$$k, l \in \mathbb{Z} \implies k+l \in \mathbb{Z}$$

$$xRy \iff 5|(y-x) \quad R \subseteq \mathbb{Z}^2$$

$$[0] = \{y \in \mathbb{Z} : yR0\} = \{y \in \mathbb{Z} : 5|y\} = \{5k : k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\begin{aligned} [1] &= \{y \in \mathbb{Z} : yR1\} = \{y \in \mathbb{Z} : 5|(y-1)\} \\ &= \{y \in \mathbb{Z} : \exists k \in \mathbb{Z} y-1 = 5k\} \\ &= \{y \in \mathbb{Z} : \exists k \in \mathbb{Z} y = 5k+1\} \\ &= \{5k+1; k \in \mathbb{Z}\} \end{aligned}$$

$$[2] = \{5k+2 : k \in \mathbb{Z}\}$$

$$[3] = \{5k+3 : k \in \mathbb{Z}\}$$

$$[4] = \{5k+4 : k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\begin{aligned}[5] &= \{5k + 5 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{5(k + 1) : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{5(k + 1) : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{5m : m \in \mathbb{Z}\} \\ &= [0]\end{aligned}$$

Klasy abstrakcji relacji  $xRy \iff 5|(y - x)$  są resztami z dzielenia przez 5

$$\mathbb{Z} = [0] \cup [1] \cup [2] \cup [3] \cup [4]$$

$$\mathbb{Z}_{IR} = \{[0], [1], [2], [3], [4]\}$$

---

2023-11-17

## 3 Porządek

### 3.1 Quasi porządek (Praporządek)

Quasi-porządkiem nazywamy relację  $R \subseteq X^2$  która jest zwrotna i przechodnia

### 3.2 Porządek częściowy

Porządkiem częściowym (relacją porządku częściowego) na zbiorze niepustym  $X$  nazywamy relację  $R \subseteq X^2$  która jest zwrotna, antysymetryczna, przechodnia (czyli to jest quasi porządek oraz relacja antysymetryczna).

Zbiór  $(X, R)$  nazywamy zbiorem uporządkowanym częściowo.

**Silny porządek częściowy** Z każdym zbiorem  $(X, R)$  uporządkowanym częściowo związany jest tzw. zbiór  $(X, S)$  silnie uporządkowany z relacją  $S \subseteq X^2$  zdefiniowaną następująco

$$xSy \iff (xRy \wedge x \neq y)$$

### 3.3 Porządek liniowy

Porządkiem liniowym (relacją porządku liniowego) na zbiorze  $X \neq \emptyset$  nazywamy relację  $R \subseteq X^2$ , która jest zwrotna, przechodnia, antysymetryczna i spójna (czyli to jest porządek częściowy oraz relacja spójna).

Zbiór  $(X, R)$  nazywamy zbiorem uporządkowanym liniowo.

#### Przykład 3.1

- $\leq \subseteq \mathbb{R}^2$  – słaby porządek liniowy na zbiorze  $\mathbb{R}$
- $< \subseteq \mathbb{R}^2$  – silny porządek liniowy na zbiorze  $\mathbb{R}$

### 3.4 Warunek trychotomii

Zauważmy, że relacja **silnego** porządku częściowego  $S \subseteq X^2$  związana z relacją porządku częściowego  $R \subseteq X^2$  spełnia tzw. warunek trychotomii:

$$\bigwedge_{x,y \in X} (xSy \vee ySx \vee x \neq y)$$

### 3.5 Diagram Hassego

Diagram Hassego to przedstawienie graficzne porządku częściowego na zbiorze zbiorze.

#### 3.5.1 Zasady tworzenia

- Elementy zbioru  $X$  oznaczamy punktami na płaszczyźnie
- Jeżeli  $xRy$ , to rysujemy strzałkę lub łuk zakończony strzałką skierowany od  $x$  do  $y$
- Jeżeli  $xRy \wedge yRz$ , to nie rysujemy strzałki od  $x$  do  $z$
- Nie zaznaczamy, że  $xRx$

#### Przykład 3.2

$$X = \{a, b, c\}$$

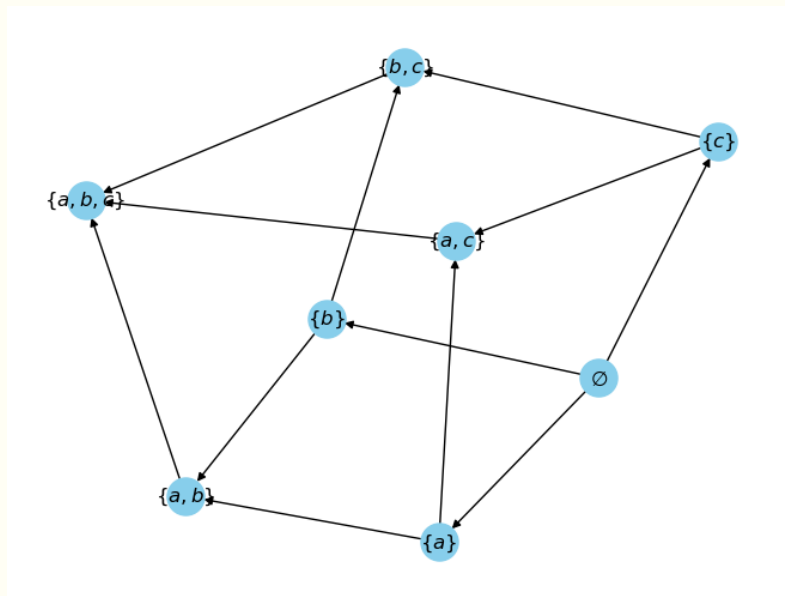
Rozważmy relację inkluzji zdefiniowaną na zbiorze potęgowym  $\mathcal{P}(X)$ . Udowodnijmy, że ta relacja jest porządkiem częściowym.

1. Zwrotność:  $\bigwedge_{A \in \mathcal{P}(X)} A \subseteq A \iff \bigwedge_{x \in U} x \in A \Rightarrow x \in A$

2. Antysymetryczność:  $\bigwedge_{B, A \in \mathcal{P}(X)} A \subseteq B \wedge B \subseteq A \Rightarrow A = B$

$$\bigwedge_{A, B, C \in \mathcal{P}(X)} (A \subseteq B \wedge B \subseteq C)$$

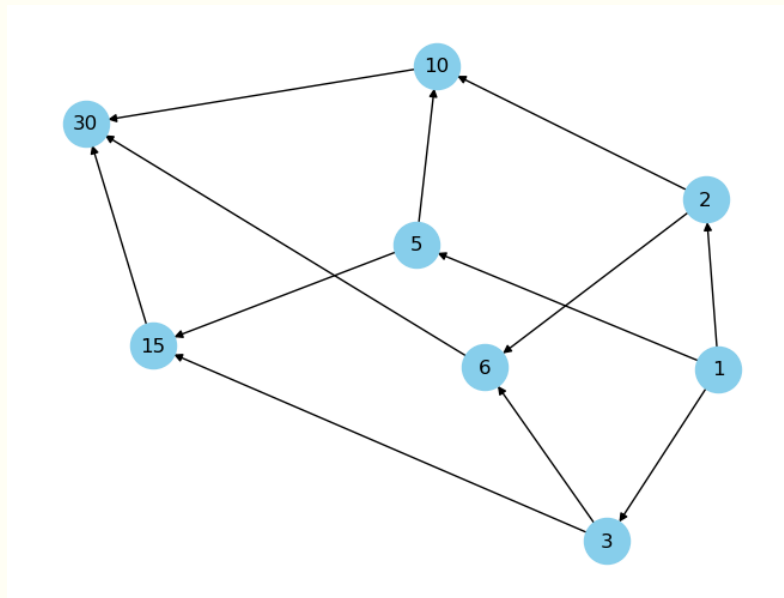
3. Przechodność:  $\Rightarrow \bigwedge_{x \in U} [(x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \Rightarrow x \in C)]$   
 $\Rightarrow (x \in A \Rightarrow x \in C)$



**Rysunek 2:** Hasse diagram 1

### Przykład 3.3

$Y = \{1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$  z relacją podzielności jest zbiorem uporządkowanym częściowo



**Rysunek 3:** Hasse diagram 2

Zauważmy, że można zdefiniować funkcję  $f : Y \rightarrow P(X)$  za pomocą tabeli

x	1	2	3	5	6	10	15	30
$f(x)$	$\emptyset$	$\{a\}$	$\{b\}$	$\{c\}$	$\{a, b\}$	$\{a, c\}$	$\{b, c\}$	$\{a, b, c\}$

$f$  jest iniekcją i surjekcją

### 3.6 Izomorfizm

**Izomorficzność** Mówimy, że zbiór uporządkowany częściowo  $(X_1, R_1)$  jest izomorficzny ze zbiorem uporządkowanym częściowo  $(X_2, R_2)$  wtw, gdy istnieje bijekcja  $f : X_1 \rightarrow X_2$  taka, że

$$\bigwedge_{x, y \in X_1} xR_1y \implies [f(x)]R_2[f(y)]$$

Wówczas  $f$  nazywamy izomorfizmem

Zauważmy, że relacja  $\varrho$  zdefiniowana na zbiorze wszystkich zbiorów uporządkowanych częściowo w

następujący sposób

$$(X_1, R_1) \varrho (X_2, R_2) \iff (X_1, R_1) \text{ jest izomorficzny z } (X_2, R_2)$$

jest relacją równoważności

### Dowód 3.1

**Zwrotność**  $\varrho$  jest zwrotna -  $f = I_{X_1}$

$$\bigwedge_{x, y \in X_1} x R_1 y \implies [I_{X_1}(x)] R_2 [I_{X_1}(y)]$$

**Symetryczność**

$$(X_1, R_1) \varrho (X_2, R_2) \implies (X_2, R_2) \varrho (X_1, R_1)$$

$$\underbrace{f : X_1 \rightarrow X_2}_{\text{bijekcja}} \qquad \underbrace{f^{-1} : X_2 \rightarrow X_1}_{\text{bijekcja}}$$

$$x R_1 y \implies f(x) R_2 f(y)$$

$$\bigwedge_{w, z \in X_2} w R_2 z \implies f^{-1}(w) R_1 f^{-1}(z)$$

$$w = f(x) \qquad z = f(y)$$

**Przechodność**

$$(X_1, R_1) \varrho (X_2, R_2) \wedge (X_2, R_2) \varrho (X_3, R_3)$$

$$\underbrace{f : X_1 \rightarrow X_2}_{\text{bijekcja}} \quad \underbrace{g : X_2 \rightarrow X_3}_{\text{bijekcja}}$$

$$g \circ f : X_1 \rightarrow X_3$$

$$x R_1 y \implies [f(x)] R_2 [f(y)] \implies [g(f(x))] R_3 [g(f(y))]$$

### Twierdzenie 3.1: o reprezentacji porządków

Każdy zbiór uporządkowany częściowo jest izomorficzny z pewną rodziną podzbiorów uporządkowaną relacją inkluzji.

### 3.7 Typ porządkowy

Jeżeli porządki są izomorficzne, to przyporządkowujemy im obiekt zwany typem porządkowym

### 3.8 Łańcuch

**Łańcuch** Niech  $X$  będzie zbiorem uporządkowanym częściowo przez relację  $R \subseteq X^2$ . Mówimy, że podzbiór  $L \subseteq X$  jest łańcuchem, gdy  $L$  jest uporządkowany liniowo przez relację  $R$ .

**Antyłańcuch** Zbiór  $\bar{L} = X \setminus L$  nazywa się antyłańcuchem.

Wprost z definicji wynika, że antyłańcuch składa się z elementów nieporównywalnych

#### Przykład 3.4

$(\mathbb{N}_+, |)$  – zbiór uporządkowany częściowo relacją podzielności

$$L = \{2^n : \mathbb{N}\} = \{1, 2, 4, 8, 16, \dots\}$$

$$4|64 \quad 16|128$$

### 3.9 Elementy wyróżnione w porządku częściowym

Niech  $(X, \preceq)$  będzie zbiorem uporządkowanym częściowo i niech  $A \subseteq X$ .

Uwaga. W dalszej części zamiast pisać  $(X, R)$  jest uporządkowane częściowo będziemy pisać  $(X, \preceq)$ , aby zaznaczyć, że  $R$  jest relacją o *specjalnych* własnościach.

Element  $a \in X$  nazywamy:

- Najmniejszym w zbiorze  $A$  wtw, gdy  $a \in A \wedge \forall_{x \in A} a \preceq x$

Terminologia: jeśli  $a \preceq x$ , to mówimy: « $a$  poprzedza  $x$ » lub « $x$  następuje po  $a$ »

$a \in X$  jest najmniejszy w  $A$  wtw, gdy jest taki element zbioru  $A$ , który poprzedza wszystkie elementy zbioru  $A$

- Największym w zbiorze  $A$  wtw, gdy

$$a \in A \wedge \forall_{x \in A} x \preceq a \text{ (następuję po wszystkich elementach zbioru)}$$

- Minimalnym w zbiorze  $A$  wtw, gdy

$$- a \in A \wedge \neg \exists_{x \in A} (x \neq a \wedge x \preceq a) \text{ (staby porządek)}$$

-  $a \in A \wedge \neg \exists x \in A \ x \prec a$  (silny porządek)

Wprost z definicji wynika, że każdy element najmniejszy jest jednocześnie minimalnym.

• Maksymalnym w zbiorze  $A$  wtw, gdy

-  $a \in A \wedge \neg \exists x \in A \ (x \neq a \wedge a \preceq x)$  (słaby porządek)

-  $a \in A \wedge \neg \exists x \in A \ a \prec x$  (silny porządek)

$a \in X$  jest maksymalny wtw, gdy należy do  $A$  i e ma różnych od siebie następników (jest swoim jedynym następnikiem).

• Ograniczeniem górnym zbioru  $A$  wtw, gdy  $\forall x \in A \ x \preceq a$

Wprost z definicji wynika, że element największy jest ograniczeniem górnym.

• Ograniczeniem dolnym zbioru  $A$  wtw, gdy  $\forall x \in A \ a \preceq x$ .

Wprost z definicji wynika, że element najmniejszy jest ograniczeniem dolnym

• Kresem dolnym zbioru  $A$  wtw, gdy jest największym ograniczeniem dolnym

Kres dolny nazywa się też infimum i oznacza  $\inf A$ .

• Kresem górnym zbioru  $A$  wtw, gdy jest najmniejszym ograniczeniem górnym.

Kres górny nazywa się też supremum, oznacza się  $\sup A$ .

2023-11-24

### 3.10 Własności elementów wyróżnionych

#### Twierdzenie 3.2

Jeżeli  $(X, \preceq)$  jest zbiorem uporządkowanym częściowo, to każde dwa elementy maksymalne (i minimalne) są nieporównywalne

#### Dowód 3.2

Założmy, że  $a, b \in X$  – różne ( $a \neq b$ ) elementy maksymalne.

Z definicji elementu maksymalnego wynika, że

$$a \in X \wedge \neg \left[ \bigwedge_{x \in X} a \preceq x \wedge x \neq a \right]$$

Zauważmy, że element  $b \neq a$  spełnia powyższy warunek jako element należący do  $X$ , tzn. mamy, że  $\neg a \preceq b$

Podobnie powołując się na definicję elementu maksymalnego możemy pokazać, że  $\neg b \preceq a$ . To oznacza, że  $a, b$  są nieporównywalne

### Twierdzenie 3.3: Wniosek 1

Jeśli  $(X, \preceq)$  jest zbiorem uporządkowanym częściowo i w zbiorze  $X$  istnieje co najmniej dwa elementy maksymalne (/minimalne), to w zbiorze  $X$  nie istnieje element największy (/najmniejszy)

Z definicji elementu największego wynika, że jest on porównywalny z każdym elementem zbioru  $X$ . Zatem jeśli istnieją co najmniej dwa elementy nieporównywalne, to nie istnieje elementu największego. Podobnie najmniejszego

### Twierdzenie 3.4: Wniosek 2

Zbiór elementów maksymalnych (/minimalnych) który nie jest jednoelementowy jest antyłańcuchem

### Twierdzenie 3.5: Wniosek 3

Jeżeli zbiór  $X$  jest uporządkowany liniowo  $((X, \preceq))$ , to w zbiorze  $X$  istnieje co najwyżej element maksymalny (/minimalny)

(Zbiór uporządkowany liniowo nie ma elementu maksymalnego/minimalnego jeśli jest nieskończony, np  $(\mathbb{R}, \preceq)$ )

### Twierdzenie 3.6: Wniosek 4

Jeżeli zbiór jest uporządkowany liniowo i istnieje element maksymalny (/minimalny), to jest on elementem największym (/najmniejszym) i jednocześnie kresem górnym (/dolnym)

## 3.11 Zbiór skończony

Zbiór  $A$  nazywamy skończonym wtw, gdy istnieje  $n \in \mathbb{N}_+$  i bijekcja  $f : \{1, 2, 3, \dots, n\} \rightarrow A$ .

Elementy zbioru można ustawić w skończony ciąg

### Twierdzenie 3.7: Wniosek 5

Jeżeli  $A$  jest zbiorem skończonym i  $(A, \preceq)$  jest porządkiem częściowym, to w zbiorze  $A$  istnieje co najmniej jeden element maksymalny (/minimalny)

**Twierdzenie 3.8: Wniosek 6**

Jeżeli  $(A, \preceq)$  jest porządkiem liniowym, to element  $a \in A$  jest elementem maksymalnym (/minimalnym) wtw, gdy jest elementem największym (/najmniejszym)

**3.12 Krata**

**Krata** Zbiór częściowo uporządkowany nazywamy kratą wtw, gdy każdy podzbiór 2-elementowy zbioru  $X$  ma oba kresy

**Przykład 3.5**

Rozważmy  $(\mathbb{N}_+, |)$  – zbiór częściowo uporządkowany

niech  $m, n \in \mathbb{N}_+$  – dowolne

$\inf\{m, n\}$  – największa liczba dodatnia całkowita będąca dzielnikiem  $m$  i  $n$ , co oznacza, że  $\inf\{m, n\} = \gcd(m, n)$  (największy wspólny dzielnik)

$\sup\{m, n\}$  – najmniejsza liczba dodatnia całkowita podzielna przez  $m, n$ , co oznacza, że  $\sup\{m, n\} = \text{lcm}(m, n)$  (najmniejsza wspólna wielokrotność)

**Przykład 3.6**

$X$  – niepusty, skończony

$(P(X), \subseteq)$  – zbiór uporządkowany częściowo

$A, B \in P(X)$

$\inf\{A, B\} = C$ , gdzie  $C \subseteq A \wedge C \subseteq B$

$$C \subseteq A \wedge C \subseteq B \iff \bigwedge_{x \in U} (x \in C \Rightarrow x \in A) \wedge (x \in C \Rightarrow x \in B)$$

$\sup\{A, B\} = A \cup B$

Dodatkowe przykłady: [https://en.wikipedia.org/wiki/Lattice\\_\(order\)#Examples](https://en.wikipedia.org/wiki/Lattice_(order)#Examples)

**3.13 Dobry porządek**

Niech  $(A, \preceq)$  – zbiór uporządkowany liniowo

**Dobre uporządkowane (dobre ufundowanie)** Mówimy, że  $\preceq$  jest dobrym porządkiem wtw, gdy każdy niepusty podzbiór  $B$  zbioru  $A$  ma element najmniejszy. Wtedy zbiór  $(A, \preceq)$  nazywamy zbiorem dobrze uporządkowanym (dobrze ufundowanym)

Przykładem porządku liniowego, który nie jest dobrym porządkiem, jest standardowo uporządkowany zbiór liczb całkowitych (podobnie liczb rzeczywistych), gdyż w zbiorze tym nie ma najmniejszego elementu.

### 3.13.1 Odcinek początkowy

Niech  $(A, \preceq)$  będzie zbiorem liniowo uporządkowanym. Podzbiór  $E$  zbioru  $A$  nazywamy odcinkiem początkowym wtw, gdy

$$\bigwedge_{x,y \in A} x \in E \wedge y \prec x \implies y \in E$$

Zbiór  $E \subseteq A$  nazywamy odcinkiem początkowym zbioru  $A$ , gdy wraz z każdym elementem  $x$  należą do niego również wszystkie elementy poprzedzające  $x$

### 3.13.2 Odcinek początkowy wyznaczony przez element $x$

Niech  $(A, \preceq)$  będzie zbiorem liniowo uporządkowanym.

Odcinkiem początkowym wyznaczonym przez element  $x \in A$  nazywamy podzbiór  $E(x) \subseteq A$  taki, że

$$E(x) = \{y \in A : y \prec x\}$$

#### Przykład 3.7

$$(\mathbb{R}, \leq)$$

$(-\infty, 0)$  odcinek początkowy

$(-\infty, 0)$  odcinek początkowy wyznaczony przez 0

Odcinek początkowy **wyznaczony** nie zawiera elementu, przez który jest wyznaczony ten odcinek. (z definicji)

Natomiast odcinek początkowy zawiera element, przez który on jest wyznaczony odcinek. (z definicji)

#### Twierdzenie 3.9

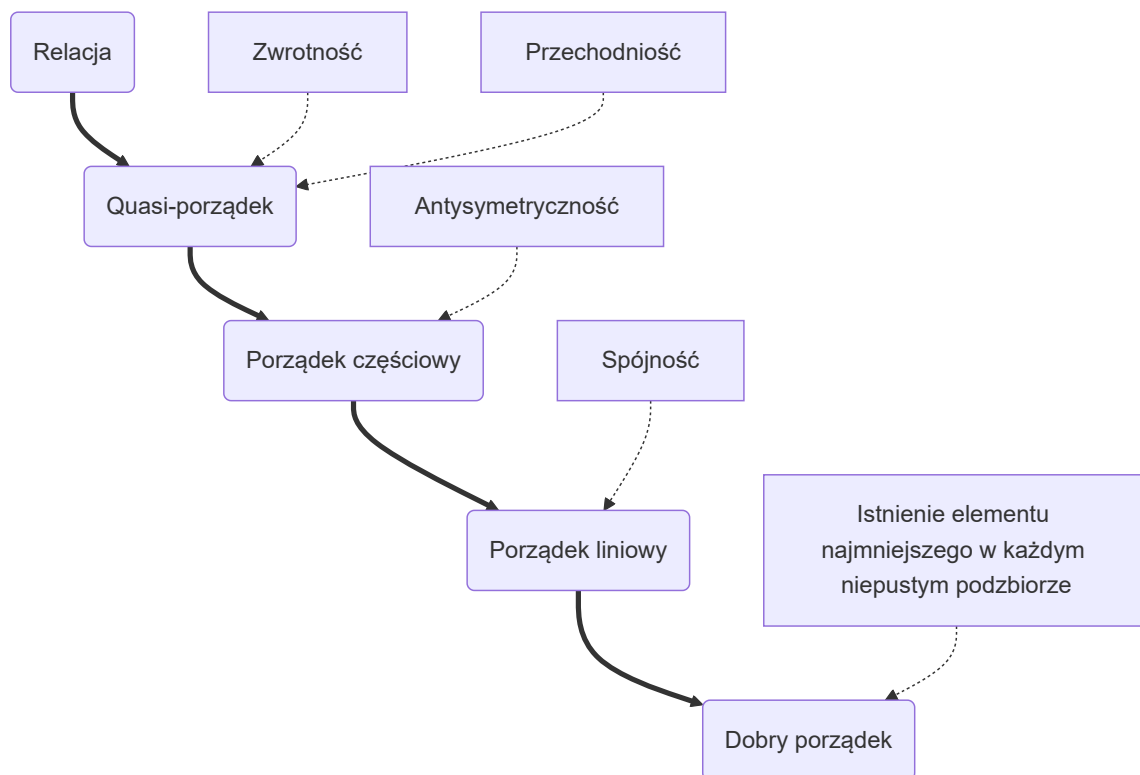
Jeżeli  $(A, \preceq)$  jest zbiorem uporządkowanym liniowo, to następujące warunki są równoważne:

- $(A, \preceq)$  jest dobrze uporządkowany

- W zbiorze  $A$  nie istnieje ciąg malejący, tzn. taki ciąg, że

$$\bigwedge_{n \in \mathbb{N}_+} x_{n+1} \prec x_n$$

- w zbiorze  $A$  wszystkie odcinki początkowe wyznaczone przez element  $x \in A$  są odcinkami początkowymi ( $E(x) = E$ )

**Rysunek 4:** Hierarchia porządków

## 4 Liczby naturalne

### 4.1 Aksjomatyczna konstrukcja liczb naturalnych

- I. Zero jest liczbą naturalną
- II. Każda liczba naturalna ma następnik
- III. Zero nie jest następnikiem żadnej liczby naturalnej
- IV. Liczby naturalne o równych następnikach są równe
- V. Jeśli zero ma własność  $w$  i z tego, że liczba naturalna  $n$  ma własność  $w$  wynika i że jej następnik ma własność  $w$ , to każda liczba naturalna ma własność  $w$

### 4.2 Konstrukcja liczb naturalnych Johna von-Neumanna

0.  $\emptyset$
1.  $\{\emptyset\}$
2.  $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
3.  $\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
4.  $\vdots$

**Zbiór induktywny** Zbiorem induktywnym nazywamy każdy zbiór  $Z$  spełniający warunki:

1.  $\emptyset \in Z$
2.  $\bigwedge_z z \in Z \implies z \cup \{z\} \in Z$

#### Twierdzenie 4.1

Istnieje dokładnie jeden zbiór induktywny, który oznaczamy  $\mathbb{N}$  i nazywamy zbiorem liczb naturalnych

**Ograniczony podzbiór liczb naturalnych** Zbiór  $S$  będący podzbiorem zbioru liczb naturalnych nazywamy ograniczonym wtw, gdy istnieje liczba  $n_0 \in \mathbb{N}$  taka, że

$$\bigwedge_{n \in S} n < n_0 \quad (\text{korzystamy z indukcyjnego rozumienia relacji } <)$$

### 4.3 Zasada minimum (zasada dobrego porządku)

Każdy niepusty i ograniczony podzbiór zbioru liczb naturalnych ma element najmniejszy (w sensie relacji  $\leq$ )

#### 4.4 Zasada maximum

Każdy niepusty i ograniczony podzbiór zbioru liczb naturalnych ma element największy

---

2023-12-01

#### 4.5 Aksjomat indukcji Peano

Jeżeli

- 0 ma własność  $w$
- liczba naturalna ma własność  $w$  wynika, że jej następnik ma własność  $w$

to każda liczba naturalna ma własność  $w$

##### 4.5.1 Zasada indukcji

Aksjomat indukcji Peano można wypowiedzieć w terminach funkcji zdaniowej.

Taką wypowiedź nazywamy **zasadą indukcji w wersji niezupełnej** lub po prostu **zasadą indukcji**.

Niech  $T(n)$  będzie funkcją zdaniową argumentu  $n \in \mathbb{N}$ . Zamiast pisania  $w(T(0))$  będziemy pisać  $T(0)$ , przyjmując to za równoznaczny zapis.

Jeżeli

- 1)  $T(0)$
- 2)  $\forall_{n \geq 0} T(n) \Rightarrow T(n + 1)$

to  $\forall_{n \in \mathbb{N}} T(n)$

##### 4.5.2 Zasada indukcji z dowolną bazą

Różni się tylko tym, że  $n_0$  nie musi być zerem.

Jeżeli istnieje  $n_0 \in \mathbb{N}$  i

- 1)  $T(n_0)$
- 2)  $\forall_{n \geq n_0} T(n) \Rightarrow T(n + 1)$

to  $\forall_{n \geq n_0} T(n)$

### 4.5.3 Zasad indukcji z większym krokiem

Jeżeli

- 1)  $T(0) \wedge T(1)$
- 2)  $\forall n \in \mathbb{N} T(n) \Rightarrow T(n + 2)$

to  $\forall n \in \mathbb{N} T(n)$

### 4.5.4 Zasada indukcji w wersji zupełnej

Jeżeli istnieje  $n_0 \in \mathbb{N}$  i

- 1)  $T(n_0)$
- 2)  $\bigwedge_{n \geq n_0} \left[ \left( \bigwedge_{n_0 \leq k \leq n} T(k) \right) \Rightarrow T(n + 1) \right]$

to  $\bigwedge_{n \in \mathbb{N}} T(n)$

### 4.5.5 Zasada indukcji Emmy Noether

Emmy Noether udowodniła zasadę indukcji w zbiorze dobrze uporządkowanym

#### Twierdzenie 4.2: Zasada indukcji w zbiorze dobrze ufundowanym

Niech

- $(A, <)$  będzie zbiorem dobrze uporządkowanym.
- $P \subseteq A$

Jeżeli

$$\bigwedge_{a \in A} E_A(a) \subseteq P \Rightarrow a \in P$$

to  $P = A$

(Przypomnienie definicji)

**Dobre uporządkowanie** zbiór  $(A, R)$  jest dobrze uporządkowany wtw, gdy  $(A, R)$  jest zbiorem uporządkowanym liniowo i w każdym podzbiorze zbioru  $A$  istnieje element najmniejszy

**Odcinek początkowy** Odcinkiem początkowym wyznaczonym przez  $a$  względem relacji  $\prec$  nazywamy zbiór zdefiniowany następująco:

$$E_A(a) = \{y \in A : y \prec a\}$$

### Achtung! 1

W sesji zimowej 2023/2024 było zadanie z indukcji Emmy Noether.

## 4.6 Podwójna zasada indukcji

Niech  $T(m, n)$  będzie dwuargumentową funkcją zdaniową określoną na  $\mathbb{N}^2$ .

Jeżeli istnieją  $m_0, n_0 \in \mathbb{N}$  takie, że:

- 1)  $T(m_0, n_0)$
- 2)  $\forall m \geq m_0 T(m, n_0) \Rightarrow T(m + 1, n_0)$
- 3)  $\forall m \geq m_0 \forall n \geq n_0 T(m, n) \Rightarrow T(m, n + 1)$

to  $\forall m \geq m_0 \forall n \geq n_0 T(m, n)$

### Przykład 4.1

Twierdzymy, że każda liczba naturalna równa jest swojemu następnikowi.  $n = \underbrace{n + 1}_{\text{następnik liczby } n}$   
 Zauważmy, że jeżeli założymy, że  $n = n + 1$ , to z tego wynika, że  $n + 1 = n + 1 + 1$   
 Oznacza to, że jeśli  $T(n) \equiv (n = n + 1)$ , to  $\forall n \in \mathbb{N} T(n) \Rightarrow T(n + 1)$

$$\bigwedge_{n \in \mathbb{N}} T(n)$$

Zauważmy, że  $T(0) \equiv [0 = 1]$  jest zdaniem fałszywym

Przykład pokazuje, że warunek w zasadzie indukcji matematycznej nie może być spełniony.

## 4.7 Stosowane definicje w indukcji matematycznej

- Warunek 1 w podanych zasadach nazywamy **bazą indukcji**, a
- Warunek 2 – **krokiem indukcyjnym**

W dowodach prowadzonych za pomocą indukcji w kroku indukcyjnym stosuje się zapis

$$T(n) \Rightarrow T(n + 1)$$

zapisujemy w postaci

- założenie:  $T(n)$
- teza:  $T(n + 1)$
- dowód: wykażemy, że  $w(T(n) \Rightarrow T(n + 1)) = 1$

Za pomocą indukcji możemy dowodzić twierdzenia które dotyczą liczb naturalnych. Możemy również definiować różne obiekty.

#### Przykład 4.2

Na przykład

Niech

$$\begin{cases} a_0 = 2^0 \\ a_n = 2a_{n-1}, \quad n \geq 1 \end{cases}$$

$$a_1 = 2a_0 = 2 * 2^0 = 2$$

$$a_2 = 2a_1 = 2 * 2^1 = 2^2$$

$$a_3 = 2a_2 = 2 * 2^2 = 2^3$$

⋮

Twierdzimy, że  $a_n = 2^n$

Dowód indukcyjny

I. Baza indukcji

$a_0 = 2^0$  na mocy wzoru (\*) co jest zgodnie z definicją ( $a_n$ )

II. Krok indukcyjny

- założenie:  $a_n = 2^n$
- teza:  $a_{n+1} = 2^{n+1}$
- dowód:  $a_{n+1} \stackrel{def}{=} 2 \cdot a_n \stackrel{założenie}{=} 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$

Metoda definiowana za pomocą indukcji nazywa się rekurencją.

## 4.8 Rekurencja

Mówimy, że ciąg  $a_n$  jest zdefiniowany rekurencyjnie wtw, gdy znamy  $a_0, a_1, \dots, a_{k-1}$  i istnieje funkcja  $f$  taka, że  $a_n = f(a_{n-1}, a_{n-2}, \dots, a_k)$

**Przykład 4.3**

$$\begin{cases} a_0 = 1 \\ a_n = f(a_{n-1}), \quad f(x) = nx \end{cases}$$

$$a_n = n \cdot a_{n-1}$$

$$a_1 = 1$$

$$a_2 = 2$$

$$a_3 = 6$$

$$a_4 = 24$$

- Teza:  $a_n = n!$
- Dowód indukcyjny: praca domowa

## 5 Konstrukcje zbiorów liczb

wikipedia

### 5.1 Konstrukcja zbioru liczb naturalnych

#### 5.1.1 Dodawanie

Dodawaniem liczb naturalnych nazywamy funkcję  $D : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  spełniającą warunki

- 1)  $D(n, 0) = n$
- 2)  $D(n, S(m)) = S(D(n, m))$

gdzie

- $S : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  jest funkcją która liczbie  $n$  przyporządkuje jej następnik

Zauważmy, że dla dowolnego  $n \in \mathbb{N}$  zachodzi  $D(n, 0) = D(0, n)$ .

Istotnie, fakt ten wynika z Aksjomatu indukcji i definicji funkcji  $D$ . Mamy dowód

**Dowód 5.1**

$D(0, 0) = D(0, 0)$  oraz jeśli  $D(0, n) = D(n, 0)$ , to  $D(0, S(n)) = D(S(n), 0)$

Założmy, że  $D(0, n) = D(n, 0)$  wtedy  $D(0, S(n)) \stackrel{(2)}{=} S(D(0, n)) \stackrel{\text{zał}}{=} S(D(n, 0)) \stackrel{(1)}{=} S(n)$

Z drugiej strony  $D(S(n), 0) \stackrel{(1)}{=} S(n)$

Zatem dla dowolnego  $n \in \mathbb{N}$ :  $D(0, S(n)) = D(S(n), 0)$  na mocy ZID

Podobnie można udowodnić, że  $D(n, s(m)) = D(s(m), n)$  prowadząc indukcję względem  $m$ .

**5.2 Definicja liczb całkowitych**

Niech  $R \subseteq \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^2$  będzie relacją równoważności zdefiniowaną następująco:

$$(m, n)R(k, l) \iff D(m, l) = D(k, n)$$

$$\mathbb{Z} = \underbrace{(\mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^2)}_{\text{iloczyn kartezjański względem relacji } R}$$

**Przykład 5.1**

$$D(m, l) + D(m, l) = D(k, n)$$

$$(m, n)R(k, l) \iff m + l = k + n$$

$$m - n = k - l$$

Klasa abstrakcji sumy liczb  $1 + 2$

$$\begin{aligned} [(1, 2)] &= \{(m, n) \in \mathbb{N}^2 : (m, n)R(1, 2)\} \\ &= \{(m, n) \in \mathbb{N}^2 : D(m, 2) = D(1, n)\} \\ &= \{(m, n) \in \mathbb{N}^2 : m + 2 = 1 + n\} \\ &= \{(m, n) \in \mathbb{N}^2 : m = n - 1\} \end{aligned}$$

**5.3 Konstrukcja zbioru liczb wymiernych**

Mnożeniem nazywamy funkcję  $M : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$

$$1) M(n, S(m)) = D(M(n, m), n)$$

**Przykład 5.2**

Udowodnimy, że  $M(2, 2) = 4$

$$\begin{aligned}
 M(2, 2) &= M(2, S(1)) \\
 &\stackrel{(2)}{=} D(M(2, 1), 2) \\
 &\stackrel{(2)}{=} D(2, 2) \\
 &= D(2, S(1)) \\
 &= S(D(2, 1)) \\
 &= S(D(2, S(0))) \\
 &= S(S(D(2, 0))) \\
 &= S(S(2)) \\
 &= S(3) \\
 &= 4
 \end{aligned}$$

**Przykład 5.3**

Niech  $X = \{(m, n) : m \in \mathbb{Z} \wedge n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}\}$

Niech  $\rho \subseteq X^2$  będzie relacją taką, że

$$(m, n)\rho(k, l) \iff M(m, l) = M(k, n)$$

$$m \cdot l = k \cdot n, \quad l \neq 0, n \neq 0$$

$$\frac{m}{n} = \frac{k}{l}$$

$$\begin{aligned}
 \underbrace{[(1, 2)]}_{\text{klasa abstrakcji 0.5}} &= \{(m, n) \in X : (m, n)\rho(1, 2)\} \\
 &= \{(m, n) \in X : M(m, 2) = M(1, n)\} \\
 \frac{m}{n} + \frac{k}{l} &= \frac{ml + kn}{nl}
 \end{aligned}$$

$$[(m, n)] + [(k, l)] = [(D(M(m, l), M(k, n)), M(n, l))]$$

Liczby rzeczywiste definiują się jako klasy abstrakcji granic ciągów Cauchy'ego

2023-12-08

## 6 Relacja równoliczności

**Równoliczność zbiorów** Mówimy, że zbiór  $A$  jest równoliczny ze zbiorem  $B$  wtw, gdy istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$

Będziemy wtedy pisać  $A \sim B$ , a o funkcji  $f$  będziemy mówić, że realizuje równoliczność

### 6.1 Własności

Niech zbiory  $A, B, C$  są dowolne.

#### Twierdzenie 6.1: Zwrotność

$$A \sim A$$

#### Dowód 6.1

$I_A$  (identyczność na  $A$ ) ustala równoliczność  $A$  z  $A$

#### Twierdzenie 6.2: Symetryczność

$$A \sim B \Rightarrow B \sim A$$

#### Dowód 6.2

$A \sim B$ , to istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$  zatemy  $f^{-1}$  ustala równoliczność  $B$  z  $A$

#### Twierdzenie 6.3: Przechodność

$$(A \sim B \wedge B \sim C) \Rightarrow A \sim C$$

#### Dowód 6.3

Jeśli  $A \sim B$ , to istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$  Jeśli  $B \sim C$ , to istnieje bijekcja  $g : B \rightarrow C$   
Wtedy  $g \circ f$  ustala równoliczność  $A$  z  $C$

**Twierdzenie 6.4: Równoliczność w zbiorze potęgowym**

Niech  $Z$  będzie dowolnym zbiorem.

Relacja  $\sim$  jest relacją równoważności w zbiorze  $\mathcal{P}(Z)$

Z powyższego twierdzenia wynika, że równoliczność jest w pewnym sensie relacją wzajemną, zatem będziemy również mówić, że zbiory  $A, B$  są równoliczne

**Przykład 6.1**

$$f(n) = \begin{cases} 2n, & n \geq 0 \\ -(2n+1), & n < 0 \end{cases} \quad n \in \mathbb{Z}$$

Zauważmy, że przeciwdziedzina tej funkcji jest zbiorem liczb naturalnych

- dla  $n \in \mathbb{Z}, n \geq 0$   $f(n) \geq 0$  i  $f(n) \in \mathbb{Z}$
- dla  $n \in \mathbb{Z}, n < 0$   $f(n) > 0$  i  $f(n) \in \mathbb{Z}$

$$n < 0 \implies 2n < 0$$

$2n = -1$  – największa wartość dla  $2n < 0$

$$n < 0 \implies n \leq -1 \implies 2n \leq -2 \implies 2n + 1 \leq -1 \implies -(2n + 1) \geq -1 > 0$$

$$\vec{f}(\mathbb{Z}) = \mathbb{N}$$

$f$  jest surjekcją ze zbioru  $\mathbb{Z}$  na zbiór  $\mathbb{N}$

Niech  $m, n \geq 0$ ;  $m \neq n$ . Wtedy

$$f(m) - f(n) = 2m - 2n = 2(m - n) \neq 0 \text{ (bo } m \neq n)$$

Niech  $m, n < 0, m \neq n$ . Wtedy

$$f(m) - f(n) = -(2m + 1) + (2n + 1) = -2m + 2n = 2(n - m) \neq 0 \text{ (bo } m \neq n)$$

Niech  $m < 0 \leq n$ . Wtedy

$$f(m) - f(n) = -(2m + 1) - 2n = -2(m + n) + 1 \neq 0 \text{ (bo } m \neq n \text{ i } n - m \geq 0)$$

Zatem  $-2(m + n) \leq 0, -2(m + n) + 1 \leq 1$

$$-w(m+n) - 1 = 0$$

$$2(m+n) = -1$$

$$m+n = -\frac{1}{2} \text{ (co jest niemożliwe w } \mathbb{Z} \text{)}$$

Mamy więc dla dowolnych  $m, n \in \mathbb{Z}$ , takich, że  $m \neq n$  zachodzi  $f(n) \neq f(m)$ , co oznacza, że  $f$

jest injekcją. Pokazaliśmy, że  $f(n) = \begin{cases} 2n, & n \geq 0 \\ -(2n+1) & n < 0 \end{cases}$  jest bijekcją.

$$\vec{f}(\mathbb{Z}) = \mathbb{N}$$

$$\text{Zatem } \mathbb{Z} \sim \mathbb{N}$$

$$\underbrace{-4}_7, \underbrace{-3}_5, \underbrace{-2}_3, \underbrace{-1}_1, \underbrace{0}_0, \underbrace{1}_2, \underbrace{2}_4, \underbrace{3}_6, \underbrace{4}_8,$$

## 6.2 Własności cd.

Niech  $A, B, C, D$  będą dowolnymi zbiorami

### Twierdzenie 6.5

$$(A \sim B \wedge C \sim D) \implies A \times C \sim B \times D$$

### Dowód 6.4

Z założenia implikacji istnieją bijekcje  $f : A \rightarrow B$  i  $g : C \rightarrow D$ , zatem  $h(x, y) = (f(x), g(y))$  też jest bijekcją.  $h : A \times C \rightarrow B \times D$

### Twierdzenie 6.6

$$(A \sim B \wedge C \sim D \wedge A \cap C = \emptyset \wedge B \cap D = \emptyset) \implies A \cup C \sim B \cup D$$

### Dowód 6.5

Z założenia implikacji istnieją bijekcje  $f : A \rightarrow B, g : C \rightarrow D$ . Również z założenia wynika, że dziedziny i przeciwdziedziny tych funkcji są rozłączne, zatem bijekcją jest

$$h(x) = \begin{cases} f(x), & x \in A \\ g(x), & x \in C \end{cases}, \quad h : A \cup C \rightarrow B \cup D$$

**Twierdzenie 6.7**

$$(A \sim B) \iff P(A) \sim P(B)$$

**Twierdzenie 6.8**

$$(A \sim B \wedge C \sim D) \implies A^C \sim B^D$$

$A^C$  – zbiór wszystkich funkcji postaci  $f : C \rightarrow A$

**6.3 Definicje zbiorów przeliczalnych, skończonych itd.**

**Zbiór skończony** Mówimy, że zbiór  $A$  jest skończony wtw, gdy

$$A = \emptyset \vee \exists_{n \in \mathbb{N}_+} A \sim \{1, 2, \dots, n\}$$

**Zbiór nieskończony** Zbiór  $A$  jest nieskończony wtw, gdy nie jest skończony

Przykłady:  $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

**Zbiór przeliczalny** Zbiór  $A$  jest przeliczalny wtw, gdy jest równoliczny ze zbiorem liczb naturalnych  $A \sim \mathbb{N}$ . (można elementy ustawić w ciąg)

**Zbiór co najwyżej przeliczalny** Zbiór jest co najwyżej przeliczalny wtw, gdy jest skończony lub przeliczalny

**Zbiór nieprzeliczalny** Zbiór jest nieprzeliczalny wtw, gdy nie jest co najwyżej przeliczalny

**Podzbiór właściwy<sup>3</sup>** Zbiór  $A$  jest właściwym podzbiorem zbioru  $B$  wtw, gdy wszystkie elementy zbioru  $A$  są elementami zbioru  $B$  i istnieją elementy w  $B$ , które nie są elementami zbioru  $A$ .  
( $A \subset B \iff (A \subseteq B \wedge A \neq B)$ )

**Zbiór nieskończony w sensie Dedekinda (Definicja Bolzana)<sup>4</sup>** Zbiór  $A$  jest nieskończony w sensie Dedekinda wtw, gdy jest równoliczny ze swoim podzbiorem właściwym.

Każdy zbiór nieskończony w sensie Dedekinda jest zbiorem nieskończonym

**6.4 Moc zbioru**

Mocą zbioru nazywamy cechę (obiekt) przyporządkowaną zbiorowi  $A$  oznaczaną  $|A|$  lub  $\overline{A}$  taką, że

1.  $|\emptyset| = 0$
2.  $|A| = n$ , gdzie  $A \sim \{1, 2, \dots, n\}$

3. zbiory równoliczne mają przypisaną tę samą moc, tzn  $|A| = |B| \iff A \sim B$

$$\text{Alef zero } \aleph_0 = |\mathbb{N}|$$

$$\text{Continuum } c = |\mathbb{R}|$$

Moc zbioru nazywa się też liczbą kardynalną

## 6.5 Własności mocy zbioru

Dla dowolnych zbiorów  $A, B, C$ . Te własności wprost wynikają z własności równoliczności i własności mocy zbioru  $|A| = |B| \iff A \sim B$

1.  $|A| = |A|$
2.  $|A| = |B| \implies |B| = |A|$
3.  $|A| = |B| \wedge |B| = |C| \implies |A| = |C|$

### Przykład 6.2

Rozważmy  $(a, b), (c, d)$  – przedziały

$$a, b, c, d \in \mathbb{R} \quad a < b, c < d$$

Pokażemy, że  $(a, b) \sim (c, d)$

$$y = mx + n$$

$$(a, c) : c = ma + n$$

$$(b, d) : d = mb + n$$

$m, n$  – nieznane

$$c - d = m(a - b), a < b$$

$$m = \frac{c-d}{a-b}$$

$$n = c - ma, n = c - a \frac{c-d}{a-b}$$

$$y = \frac{c-d}{a-b}x + c - a \frac{c-d}{a-b}$$

$$y = \frac{c-d}{a-b}(x-a) + c \quad \text{ustala równoliczność przedziałów } (a, b), (c, d)$$

**Przykład 6.3**(Wykres  $y = \frac{1}{x}$ )funkcja  $f(x) = \frac{1}{x}$  ustala równoliczność  $(0, 1) \sim (1, +\infty)$ **Przykład 6.4**Pokażemy, że  $(0, 1) \sim (0, 1)$ 

Aby to pokazać skorzystamy z twierdzenia, które jest jednym z wyżej podanych własności równoliczności:

$$(A \sim B \wedge C \sim D \wedge A \cap C = \emptyset \wedge B \cap D = \emptyset) \implies A \cup C \sim B \cup D$$

Na początku rozważmy

$$A \subseteq (0, 1), \quad A = \left\{ \frac{1}{n+1}, n \in \mathbb{N} \right\} = \{1, 1/2, \dots\}$$

$$B \subseteq (0, 1), \quad B = \left\{ \frac{1}{n+2}, n \in \mathbb{N} \right\} = \{1/2, 1/3, \dots\}$$

Zauważmy, że  $A = B \cup \{1\}$  i  $B \cap \{1\} = \emptyset$ Pokażemy, że  $A \sim B$ Funkcja  $h(x) = \frac{x}{x+1}$  ustala równoliczność  $A$  i  $B$  $h$  – injekcja – ćwiczenieDla dowolnego  $n \in \mathbb{N}$  mamy

$$h\left(\frac{1}{n+1}\right) = \frac{\frac{1}{n+1}}{1 + \frac{1}{n+1}} = \frac{1}{n+1+1} = \frac{1}{n+2}$$

Z dowolności  $n$  wynika  $\vec{h}(A) = B$ Zauważmy, że  $(0, 1) \setminus A = (0, 1) \setminus B$ , tym samym  $(0, 1) \setminus A \sim (0, 1) \setminus B$ 

Mamy również

- $(0, 1) = ((0, 1) \setminus A) \cup A$
- $(0, 1) = ((0, 1) \setminus B) \cup B$

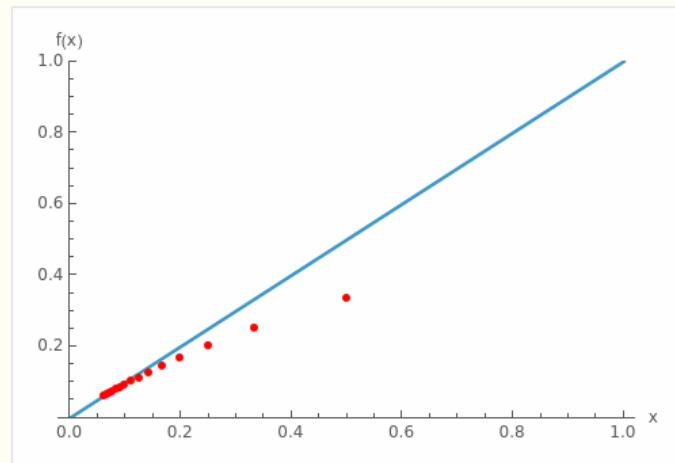
i  $((0, 1) \setminus A) \cap A = \emptyset, ((0, 1) \setminus B) \cap B = \emptyset$ 

Mamy wszystkie warunki z założenia. Zatem

$$(0, 1) \sim (0, 1)$$

Zauważmy, że równoliczność  $(0, 1] \sim (0, 1)$  ustala funkcja

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{n+2}, & x = \frac{1}{n+1} \\ x, & x \neq \frac{1}{n+1} \end{cases}$$



**Rysunek 5:** Wykres  $f(x)$

$$(0, 1) \sim (0, 2) \wedge (0, 1) \sim (0, 1] \implies (0, 2) \sim (0, 1]$$

2023-12-15

## 6.6 Porządek mocy zbiorów

**Porządek słaby mocy zbiorów** Mówimy, że moc zbioru  $A$  jest nie większa od mocy zbioru  $B$  i piszemy  $|A| \leq |B|$  wtw, gdy istnieje iniekcja  $A \rightarrow B$

**Porządek silny mocy zbiorów** Mówimy, że moc zbioru  $A$  jest mniejsza od mocy zbioru  $B$  i piszemy  $|A| < |B|$  wtw, gdy

$$|A| \leq |B| \wedge |A| \neq |B|$$

## 6.7 Porządek liczb kardynalnych

**Porządek słaby liczb kardynalnych** Mówimy, że liczba kardynalna  $m$  (gotycka  $m$ ) jest nie większa od liczby kardynalnej  $n$  (piszemy  $m \leq n$ ) wtw, gdy istnieją zbiory  $X, Y$  takie, że  $X \subseteq Y$  i  $|X| = m$  i  $|Y| = n$

**Porządek silny liczb kardynalnych** Mówimy, że liczba kardynalna  $m$  jest mniejsza od liczby kardynalnej  $n$  wtw, gdy  $m \leq n$  i  $m \neq n$

**Przykład 6.5: Udowodnienie  $\mathbb{N} \sim \mathbb{N}^2$**

Kazimierz Trzęsicki - Logika i teoria mnogości ujęcie systematyczno-historyczne (2001) str. 365

	0	1	2	3	4	5
0	(0, 0)	(0, 1)	(0, 2)	(0, 3)	(0, 4)	(0, 5)
1	(1, 0)	(1, 1)	(1, 2)	(1, 3)	(1, 4)	(1, 5)
2	(2, 0)	(2, 1)	(2, 2)	(2, 3)	(2, 4)	(2, 5)
3	(3, 0)	(3, 1)	(3, 2)	(3, 3)	(3, 4)	(3, 5)

## 6.8 Liczba trójkątna

$n$ -tą liczbą trójkątną nazywamy liczbę daną wzorem

$$T_n = \frac{n(n+1)}{2}, n \in \mathbb{N}$$

$$T_0 = 0, T_1 = 1, T_2 = 3, T_3 = 6, T_4 = 10, T_5 = 15$$

Alternatywnie możemy zdefiniować rekurencyjnie  $T_{n+1} = T_n + n + 1, n \in \mathbb{N}, T_0 = 0$

$$f(m, n) = T_{m+n} + m$$

$$f(m, n) = \frac{(m+n)(m+n+1)}{2} + m$$

$$f(3, 2) = 18$$

**Przykład 6.6**

Udowodnimy, że  $f$  jest injekcją

Niech  $(m, n), (k, l)$  – dowolne i takie, że  $(m, n) \neq (k, l)$

$$\begin{aligned}\neg[(m, n) = (k, l)] &\iff \neg(n = k \wedge n = l) \\ &\iff (m \neq k \vee n \neq l)\end{aligned}$$

I.  $m + n = k + l$  bez utraty ogólności można przyjąć, że  $m < k$

$$T_{m+n} = T_{k+l}$$

$$T_{m+n} + m < T_{k+l} + k \text{ zatem } f(m, n) < f(k, l) \iff f(m, n) \neq f(k, l)$$

II.  $m + n \neq k + l$  bez utraty ogólności można przyjąć, że  $m < k$

Zauważmy, że ciąg  $T_n$  jest rosnący. Mamy przecież  $T_{n+1} = T_n + n + 1$ , czyli  $T_{n+1} > T_n$  (bo  $n + 1 > 0$ )

Wobec tego, że  $m + n \neq k + l$  możemy przyjąć, że  $m + n < k + l$ .

$$T_{m+n} < T_{k+l} \wedge m < k$$

$$T_{m+n} + m < T_{k+l} + k$$

$$f(m, n) < f(k, l) \implies f(m, n) \neq f(k, l)$$

Udowodniliśmy, że  $f$  jest injekcją.

Pokażemy, że  $f$  jest surjekcją

$$f(m, n) = \frac{(m+n)(m+n+1)}{2} + m$$

$$(m \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}) \implies (m+n \in \mathbb{N} \wedge m+n+1 \in \mathbb{N}) \implies (m+n)(m+n+1) \in \mathbb{N}$$

Zauważmy, że  $m+n$  i  $m+n+1$ , zatem jedna z nich musi być parzysta. Wobec tego  $\frac{(m+n)(m+n+1)}{2} \in \mathbb{N}$ , co oznacza, że  $f(m, n) \in \mathbb{N}$

(Udowodniliśmy, że zbiór wartości  $f$  jest przynajmniej podzbiorem liczb naturalnych)

Niech  $p \in \mathbb{N}$  będzie dowolną liczbą naturalną. Pokażemy, że istnieją  $m, n \in \mathbb{N}$  takie, że

$$p = f(m, n)$$

Z definicji liczb trójkątnych wynika, że

$$\bigvee_{s \in \mathbb{N}} T_s < p < T_{s+1}, \quad T_{s+1} - T_s = s + 1$$

Niech  $m = p - T_s$ ,  $n = s - m$ . Wtedy  $f(m, n) = T_{m+n} + m$

$$T_s + p - T_s = p$$

Z dowolności  $p \in \mathbb{N}$  wynika, że  $f$  jest surjekcją

## 6.9 Przeliczalność sumy i iloczynu kartezjańskiego przeliczalnych zbiorów

### Twierdzenie 6.9

Jeżeli  $A, B$  są przeliczalne, to  $A \cup B$  i  $A \times B$  są przeliczalne

### Dowód 6.6

Jeżeli  $A, B$  są przeliczalne, to ich elementy można ustawić odpowiednio w ciąg  $\underline{a}, \underline{b}$ . Wtedy elementy zbioru  $A \cup B$  można ustawić w ciąg np.  $(a_0, b_0, a_1, b_1, \dots)$

Trzeba by było zdefiniować taką bijekcję  $f(n) = \begin{cases} a_k, & n = 2k + 1 \\ b_k, & n = 2k \end{cases}, k \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}_+$

Aby uzasadnić, że  $A \times B$  jest przeliczalny elementy  $A \times B$  ustawiamy najpierw w tablicy, a potem tworzymy ciąg postępując tak jak w przypadku, gdy  $\mathbb{N}^2 \sim \mathbb{N}$

### Przykład 6.7: Udowodnienie $\mathbb{Q} \sim \mathbb{N}$

Niech  $\mathbb{Q} = \underbrace{\mathbb{Q}_+}_{\text{nieujemne wymierne bez zera}} \cup \underbrace{\mathbb{Q}_-}_{\text{ujemne wymierne bez zera}}$

$$f(m, n) = \frac{m}{n}, \quad f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{Q}_+$$

Ta bijekcja pokazuje równoliczność  $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \setminus \{0\} \sim \mathbb{Q}_+$

$$f(m, n) = -\frac{m}{n}, \quad f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{Q}_-$$

Ta bijekcja pokazuje równoliczność  $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \setminus \{0\} \sim \mathbb{Q}_-$

$$\mathbb{Q}_+ \sim \mathbb{N} \wedge \mathbb{Q}_- \sim \mathbb{N}$$

Zatem  $\mathbb{Q} \sim \mathbb{N}$

**Przykład 6.8: Udowodnienie nieprzeliczalności nieskończonego podzbioru zbioru  $\mathbb{R}$** 

Pokażemy, że  $\langle 0, 1 \rangle$  jest nieprzeliczalny.

W tym celu załóżmy, że tak nie jest. Wtedy istnieje ciąg  $(c_n)$ , którego elementami są wstępnie liczby z  $\langle 0, 1 \rangle$

$$\langle a_0, b_0 \rangle = \langle 0, 1 \rangle$$

$\langle a_1, b_1 \rangle$  konstruujemy tak, że  $\langle a_0, b_0 \rangle$  dzielimy na 3 części  $\langle 0, \frac{1}{3} \rangle, \langle \frac{1}{3}, \frac{2}{3} \rangle, \langle \frac{2}{3}, 1 \rangle$

Wybieramy z pośród tych ciągów te, do której nie należy  $c_0$

$\langle a_2, b_2 \rangle$  konstruujemy tak, że dzielimy  $\langle a_1, b_1 \rangle$  na 3 części i jako  $\langle a_2, b_2 \rangle$  definiujemy tę część, do której nie należy  $c_1$  i t.d.

W ten sposób otrzymujemy ciąg przedziałów o następujących własnościach

$$\langle a_n, b_n \rangle \subset \langle a_{n-1}, b_{n-1} \rangle, n \in \mathbb{N}_+$$

$$b_n - a_n = \left(\frac{1}{3}\right)^n$$

$$c_n \notin \langle a_{n+1}, b_{n+1} \rangle, n \in \mathbb{N}$$

Zatem dla dowolnego  $n \in \mathbb{N}$  mamy

$$0 \leq a_n \leq a_{n+1} < b_{n+1} \leq b_n \leq 1$$

Wobec tego ciąg  $a_n$  jest rosnący i ograniczony od góry oraz ciąg  $b_n$  jest malejący i ograniczony od dołu, zatem  $\underline{a}$  jest zbieżny do  $g_1$  oraz  $\underline{b}$  jest zbieżny do  $g_2$

Zauważmy, że z faktu  $\bigwedge_{n \in \mathbb{N}} b_n - a_n = \left(\frac{1}{3}\right)^n$  wynika

$$\lim_{n \rightarrow \infty} b_n - \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} (b_n - a_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} (1/3)^n = 0$$

Co oznacza, że  $g_1 = g_2$ . Niech  $c = g_1$ .

Zauważmy, że z konstrukcji przedziałów  $\langle a_n, b_n \rangle$  wynika, że  $c$  nie jest elementem ciągu  $\underline{c}$

Sprzeczność z założeniem, że  $\underline{c}$  jest ciągiem, którego elementami są wszystkie liczby z przedziału  $\langle 0, 1 \rangle$

## 7 Zbiory skończone i nieskończone

### 7.1 Własności zbiorów skończonych

#### Lemat 7.1

Jeśli  $A$  jest zbiorem skończonym, takim, że  $|A| = n$  oraz istnieje  $a \notin A$ , to

$$|A \cup \{a\}| = n + 1$$

#### Dowód 7.1

Udowodnimy, że jeśli  $|A| = n$  i  $a \notin A$ , to  $A \cup \{a\} \sim \{1, 2, \dots, n + 1\}$

Zauważmy, że jeśli  $|A| = n$ , to istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$ . Wtedy funkcja

$$g(x) = \begin{cases} f(x), & x \in A \\ n + 1, & x = a \end{cases}$$

Istotnie,  $a \notin A$  i  $n + 1 \in f(A)$ .

$g$  ustala równoliczność

#### Lemat 7.2

Jeśli  $A$  jest niepustym zbiorem skończonym mówimy, że  $|A| = n$  i  $a \in A$ , to  $|A \setminus \{a\}| = n - 1$

#### Dowód 7.2

Zauważmy, że jeśli  $A$  jest niepusty i  $|A| = n$ , to  $n \geq 1$ .

Ponadto istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$

Niech  $f(a) = k$ ,  $1 \leq k \leq n$  wtedy funkcja

$$g(x) = \begin{cases} f(x), & f(x) < k \\ f(x) - 1, & f(x) > k \end{cases}$$

jest bijekcją  $g : A \setminus \{a\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n - 1\}$

#### Twierdzenie 7.1

Jeśli  $A$  i  $B$  są rozłączne, skończone,  $|A| = n$ ,  $|B| = m$ , to  $|A \cup B| = n + m$

**Dowód 7.3**

Indukcyjny względem  $n$ . Niech  $|B| = m$ . Niech  $A \cap B = \emptyset$

I. Baza indukcji:  $n = 0$

$$|A| = 0 \implies A = \emptyset \implies A \cup B = B \implies |A \cup B| = |B| = m$$

$$|A \cup B| = m + n = 0 + m = m$$

II. Krok indukcyjny

$$\text{Założenie: } (|B| = m \wedge A \cap B = \emptyset \wedge |A| = n) \implies |A \cup B| = m + n$$

$$\text{Teza: } (|B| = m \wedge A \cap B = \emptyset \wedge |A| = n + 1) \implies |A \cup B| = m + n + 1$$

Niech  $a \in A$  i  $c = A \setminus \{a\}$ . Wtedy  $A = C \cup \{a\}$  oraz  $C \cap B = (A \setminus \{a\}) \cap B = (A \cap \overline{\{a\}}) \cap B = \emptyset$

$$|C| = |A \setminus \{a\}| \stackrel{\text{lemat 7.2}}{=} n + 1 - 1$$

Zatem z założenia indukcyjnego wynika  $|C \cup B| = m + n$

$$\text{Wobec tego } |A \cup B| = |(C \cup \{a\}) \cup B| = |(C \cup B) \cup \{a\}| \stackrel{\text{lemat 7.1}}{=} m + n + 1$$

Ponieważ  $a \notin C \cup B$  z definicji zbioru  $C = A \setminus \{a\}$

Koniec dowodu

2024-01-12

**7.2 Prawo różnicy zbiorów skończonych**

Dla dowolnych zbiorów  $A, B$

$$|A \setminus B| = |A| - |A \cap B|$$

**Dowód 7.4**

Zauważmy, że  $A = (A \setminus B) \cup (A \cap B)$ , gdzie  $(A \setminus B) \cap (A \cap B) = \emptyset$ .

Wobec tego  $|A| = |A \setminus B| + |A \cap B|$ , a stąd

$$|A \setminus B| = |A| - |A \cap B|$$

### 7.3 Prawo sumy zbiorów skończonych

Dla dowolnych zbiorów  $A, B$

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

#### Dowód 7.5

Zauważmy, że  $(A \cup B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) \cup (A \cap B)$  oraz  $(A \setminus B), (B \setminus A), A \cap B$  są parami rozłączne.

Dokończyć dowód w domu

Uwaga. Jeśli  $A \cap B \cap C = \emptyset$ ,  $A, B, C$  nie muszą być parami rozłączne. Na przykład:  $A = a, B = b, C = a, b$ . Ale jeśli  $A, B, C$  są parami rozłączne, to  $A \cap B \cap C = \emptyset$

$$\begin{aligned} |A \cup B| &= |(A \setminus B) \cup (B \setminus A) \cup (A \cap B)| \\ &= |(A \setminus B) \cup (B \setminus A)| + |A \cap B| \\ &= |A \setminus B| + |B \setminus A| + |A \cap B| \\ &= |A| - |A \cap B| + |B| - |A \cap B| + |A \cap B| \\ &= |A| + |B| - |A \cap B| \end{aligned}$$

### 7.4 Prawo iloczynu zbiorów skończonych

Jeśli  $|A| = m$  i  $|B| = n, m, n \in \mathbb{N}_+$ , to

$$|A \times B| = m \cdot n$$

#### Dowód 7.6

Bez utraty ogólności załóżmy, że  $m$  jest dowolnie ustalone i przeprowadzimy dowód indukcyjny względem  $n$

##### I. Krok indukcyjny

dla  $n = 0$  mamy:  $|B| = 0 \iff B = \emptyset$ . Wtedy  $A \times \emptyset = \emptyset$  oraz  $|A \times B| = 0$  ponadto dla  $n = 0, m \cdot n = 0$ . Wobec tego  $|A \times B| = m \cdot n$

##### II. Krok indukcyjny

Założmy, że  $(|A| = m \wedge |B| = n) \Rightarrow |A \times B| = m \cdot n$

Teza:  $(|A| = m \wedge |B| = n + 1) \Rightarrow |A \times B| = m \cdot (n + 1)$

Założmy, że  $|A| = m \wedge |B| = n + 1$

Rozważmy zbiór  $C = B \setminus \{b\}$ , gdzie  $b \in B$  jest dowolny. Wtedy  $|C| \stackrel{\text{lemat 2}}{=} (n + 1) - 1$

Zatem na mocy założenia indukcyjnego  $|A \times C| = m \cdot n$ . Zauważmy, że  $B = C \cup \{b\}$ . Wobec tego  $|A \times B| = |A \times (C \cup \{b\})| = |(A \times C) \cup (A \times \{b\})|$

Zauważmy, że  $C \cap \{b\} = \emptyset$ , bo  $C = B \setminus \{b\}$ . Stąd  $(A \times C) \cap (A \times \{b\}) = \emptyset$ . Zatem  $|(A \times C) \cup (A \times \{b\})| = |A \times C| + |A \times \{b\}|$

Udowodnimy, że  $|A \times \{b\}| = |A|$ . W tym celu rozważymy funkcję  $f : A \times \{b\} \rightarrow A$  daną wzorem  $f(x, b) = x$  dla  $x \in A$

$f$  jest bijekcją, bo parom o różnych następnikach przyporządkowuje różne liczby będące poprzednikami a więc jej zawężenie do poprzedników jest identycznością

Ostatecznie mamy  $|A \times B| = |A \times C| + |A \times \{b\}| = m \cdot n + m = m(n + 1)$ . CND.

## 7.5 Zbiory mocy continuum

Mówimy, że zbiór  $A$  jest mocy continuum i piszemy  $|A| = \mathfrak{c}$  wtw, gdy  $A \sim \mathbb{R}$ .

Wprost z definicji wynika, że zbiór liczb rzeczywistych jest mocy continuum

### Przykład 7.1: Przykłady zbiorów mocy continuum

1. Zbiór ciągów zero-jedynkowych  $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$
2. Zbiór ciągów liczb naturalnych:  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$

$$\{0, 1\}^{\mathbb{N}} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \Rightarrow |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$$

3. Zbiór wszystkich podzbiorów liczb naturalnych:  $P(\mathbb{N})$

### Lemat 7.3

$$A \sim B \Rightarrow P(A) \sim P(B)$$

### Dowód 7.7

Założmy, że  $|A| = |B|$ , wtedy istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$ .

Zauważmy, że funkcja  $F : P(A) \rightarrow P(B)$  zdefiniowaną wzorem  $F(S) = \vec{f}(S)$  jest bijekcją

Wniosek.  $P(\mathbb{N}^2) \sim P(\mathbb{N})$

**Twierdzenie 7.2: Banacha**

Niech  $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow A$  będą iniekcjami. Wtedy istnieją zbiory  $A' \subseteq A, B' \subseteq B$  takie, że  $\vec{f}(A') = B'$  oraz  $\vec{g}(B \setminus B') = A \setminus A'$

**Dowód 7.8**

Rozważmy funkcję  $h : P(A) \rightarrow P(A)$  daną wzorem  $h(X) = A \setminus \vec{g}(B \setminus \vec{f}(X)), X \in P(A)$

Zauważmy, że dla dowolnej indeksowanej rodziny zbiorów  $\{A_i\}_{i \in I}$  mamy

$$h\left(\bigcup_{i \in I} A_i\right) = \bigcup_{i \in I} h(A_i)$$

Istotnie mamy

$$\begin{aligned} h\left(\bigcup_{i \in I} A_i\right) &= |\text{def funkcji } h| \\ &= A \setminus \vec{g}(B \setminus \vec{f}\left(\bigcup_{i \in I} A_i\right)) \\ &= |\text{obraz sumy to suma obrazów}| \\ &= A \setminus \vec{g}(B \setminus \bigcup_{i \in I} \vec{f}(A_i)) \\ &= |\text{Własność uogólnionej sumy}| \\ &= A \setminus \vec{g}\left(\bigcap_{i \in I} (B \setminus \vec{f}(A_i))\right) \\ &= |g \text{ jest iniekcją, z własności uog. iloczynu}| \\ &= A \setminus \bigcap_{i \in I} \vec{g}(B \setminus \vec{f}(A_i)) \\ &= |\text{Własność uog. iloczynu}| \\ &= \bigcup_{i \in I} (A \setminus \vec{g}(B \setminus \vec{f}(A_i))) \\ &= |\text{def } h| \\ &= \bigcup_{i \in I} h(A_i) \end{aligned}$$

Skonstruujemy teraz zbiory  $A', B'$ . W tym celu zdef. indeksowaną rodzinę zbiorów nast.

$$A_{n+1} = h(A_n), n \in \mathbb{N}$$

$$A_0 = \emptyset$$

$$A_1 = h(A_0) = h(\emptyset) = A \setminus \vec{g}(B)$$

$$A_2 = h(A_1) = h(A \setminus \vec{g}(B))$$

$$\vdots$$

Niech  $A' = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$  oraz  $B' = \vec{f}(A')$

Zauważmy, że  $A' \subseteq A$ . Istotnie

$$\bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n \subseteq A, \quad \text{bo} \quad h : P(A) \rightarrow P(A)$$

Ponadto  $B' \subseteq B$ , bo  $f : A \rightarrow B$

Pozostało udowodnić, że  $\vec{g}(B \setminus B') = A \setminus A'$

Zauważmy, że

$$h(A') = A \setminus \vec{g}(B \setminus \vec{f}(A')) = A \setminus \vec{g}(B \setminus B')$$

Z drugiej strony

$$\begin{aligned} h(A') &= h\left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n\right) \\ &= \bigcup_{n \in \mathbb{N}} h(A_n) \\ &= \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_{n+1} \\ &= \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \\ &= A' \end{aligned}$$

Stąd  $A' = A \setminus \vec{g}(B \setminus B')$

Pokażemy, że dla dowolnych zbiorów  $A, C$  takich, że  $C \subseteq A$  zachodzi:

$$C = A \setminus (A \setminus C)$$

Zauważmy, że

$$A \setminus (A \setminus C) = A \cap \overline{(A \setminus C)} = A \cap \overline{(A \cap \overline{C})} = \dots = C$$

Zatem jeśli  $A' = A \setminus \vec{g}(B \setminus B')$ , to  $A \setminus A' = A \setminus (A \setminus \vec{g}(B \setminus B')) = \vec{g}(B \setminus B')$

2024-01-19

### Twierdzenie 7.3: Cantora-Bernsteina

Dla dowolnych zbiorów  $A, B$

$$(|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |A|) \implies |A| = |B|$$

Przypomnienie:

$$|A| \leq |B| \stackrel{\text{def}}{\iff} \bigvee_{C \subseteq B} A \sim C$$

### Lemat 7.4

$$(|A| = |B|) \wedge (|C| = |D|) \wedge (A \cap C = \emptyset) \wedge (B \cap D = \emptyset) \implies |A \cup C| = |B \cup D|$$

### Dowód 7.9: Dowód lematu

Aby udowodnić, że przy danych założeniach

$$|A \cup C| = |B \cup D|$$

mamy wskazać bijekcję uzasadniającą tę równoliczność. Czyli funkcję  $h : A \cup C \rightarrow B \cup D$  która jest surjekcją i iniekcją

Ponieważ  $A \sim C$ , to istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$ . również  $C \sim D$  więc istnieje bijekcja  $g : C \rightarrow D$

Rozważmy funkcję

$$h(x) = \begin{cases} f(x), & x \in A \\ g(x), & x \in C \end{cases}$$

Pokażemy, że  $h : A \cup C \rightarrow B \cup D$  jest iniekcją. W tym celu wybierzmy dowolne  $x_1, x_2 \in A \cup C$  takie, że  $x_1 \neq x_2$

Należy rozważyć trzy przypadki:

1.  $x_1, x_2 \in A$  wtedy  $f(x_1) \neq f(x_2)$  a ponieważ  $h(x) = f(x)$  dla  $x \in A$ , zatem  $h(x_1) \neq h(x_2)$
2.  $x_1, x_2 \in C$  wtedy  $g(x_1) \neq g(x_2)$  a ponieważ  $h(x) = g(x)$  dla  $x \in C$ , zatem  $h(x_1) \neq h(x_2)$
3.  $x_1 \in A$ ;  $x_2 \in C$  wtedy  $h(x_1) = f(x_1) \in B$  oraz  $h(x_2) = g(x_2) \in D$ . Ponieważ wiemy, że  $B \cap D \stackrel{\text{zat.}}{=} \emptyset$ , to  $h(x_1) \neq h(x_2)$

Pokażemy teraz, że  $h$  jest surjekcją, tzn.

$$\bigwedge_{y \in B \cup D} \bigvee_{x \in A \cup C} y = h(x)$$

Niech więc  $y \in B \cup D$  będzie dowolny. Ponieważ  $B \cap D = \emptyset$ , możliwe są przypadki

1.  $y \in B$  wtedy  $\exists x \in A y = f(x)$ , bo  $f$  jest bijekcją  $f : A \rightarrow B$ . Z definicji funkcji  $h$  wynika, że  $y = f(x) = h(x)$  bo  $y \in B$
2.  $y \in D$  wtedy  $\exists z \in C y = g(z)$ , bo  $g$  jest bijekcją  $g : C \rightarrow D$ . Z definicji  $h$  wynika, że  $y = g(z) = h(z)$  bo  $y \in D$

Mamy więc, że funkcja jest surjekcją dla dowolnego  $y \in B \cup D$ .

Zatem  $h$  jest bijekcją i  $A \cup C \sim B \cup D$

### Dowód 7.10: Dowód twierdzenia Cantora-Bernsteina

Niech  $A, B$  są dowolne zbiory oraz  $|A| \leq |B|$ . Wtedy istnieje bijekcja  $f : A \rightarrow B$ . Założymy również, że  $|B| \leq |A|$  i wtedy istnieje iniekcja  $g : B \rightarrow A$

Wobec tego i na mocy twierdzenia Banacha istnieją zbiory  $A' \subseteq A, B' \subseteq B$  takie, że  $\vec{f}(A') = B'$  oraz  $\vec{g}(B \setminus B') = A \setminus A'$

Zauważmy, że  $A = A' \cup (A \setminus A')$  oraz  $A' \cap (A \setminus A') = \emptyset$

Również dla  $B: B = B' \cup (B \setminus B')$  i  $B' \cap (B \setminus B') = \emptyset$

Skorzystamy z lematu 7.4

Ponieważ  $\vec{f}(A') = B'$ , więc  $f$  jest bijekcją z  $A'$  na  $B'$ , co oznacza, że  $A' \sim B'$

Podobnie  $\vec{g}(B \setminus B') = A \setminus A'$ , więc  $g : B \setminus B' \rightarrow A \setminus A'$  jest bijekcją. Zatem  $(B \setminus B') \sim (A \setminus A')$

Na mocy lematu możemy napisać:

$$|A' \cup (A \setminus A')| = |B' \cup (B \setminus B')|$$

Skoro wiemy, że  $A = A' \cup (A \setminus A')$  oraz  $B = B' \cup (B \setminus B')$ , to mamy, że

$$|A| = |B|$$

**Twierdzenie 7.4**

$$|P(\mathbb{N})| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$$

gdzie

- $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  zbiór ciągów zero-jedynkowych i również zbiór funkcji odwzorowujących zbiór liczb naturalnych w  $\{0, 1\}$

**Dowód 7.11**

Rozważmy funkcję  $f : P(\mathbb{N}) \rightarrow \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ .

$f(A) = \underbrace{X_A}_{\text{funkcja charakterystyczna zbioru } A}$ ,  $A \in P(\mathbb{N})$ , gdzie

$$X_A : A \rightarrow \{0, 1\}, \text{ zdef. jako } \begin{cases} 1, & x \in A \\ 0, & x \notin A \end{cases}$$

$$A = \{2n : n \in \mathbb{N}\}$$

$$X_A(x) = \begin{cases} 1, & x = 2n \\ 0, & x = 2n - 1 \end{cases}, n \in \mathbb{N}$$

(Authors note: możliwe, że tu musi być cały zbiór  $\mathbb{N}$  zamiast parzystych naturalnych)  $\{2n : n \in \mathbb{N}\} \mapsto (1, 0, 1, 0, \dots)$

Pokażemy, że  $f$  jest bijekcją

Iniektyność. Niech  $A, B \in P(\mathbb{N})$  będą różnymi zbiorami. Wtedy  $f(A) = X_A$  oraz  $f(B) = X_B$ .

Niech  $x_0 \in A$  i niech  $x_0 \notin B$ . Wtedy  $X_A(x_0) = 1$   $X_B(x_0) = 0$  co oznacza, że  $X_A \neq X_B$  i tym samym  $f(A) \neq f(B)$

Niech teraz  $g \in \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  będzie dowolne

$\vec{f} : P(\mathbb{N}) \rightarrow \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ .

Istnieje wtedy zbiór, którego elementami są liczby dowolne, które są miejscami w ciągu  $g$  na których stoją jedynki

$x$	0	1	2	3	4	5	6
$g(x)$	1	0	1	0	1	0	1

$$A = \{x \in \mathbb{N} : g(x) = 1\} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$$

Dla funkcji  $g \in \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  istnieje zbiór  $A = \{x \in \mathbb{N} : g(x) = 1\}$ . Oczywiście  $A \in P(\mathbb{N})$

Zatem  $A \mapsto g$

Zauważmy, że  $g = X_A$

$x$	0	1	2	3	4	5	6
$X_A(x)$	1	0	1	0	1	0	1

Pokazaliśmy zatem, że  $f$  jest surjekcją

Zauważmy dalej, że

$$\{0, 1\}^{\mathbb{N}} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \quad \text{zatem} \quad |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$$

Ale  $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = |P(\mathbb{N})|$ , czyli  $P(\mathbb{N}) \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$

Wiemy, że  $A \sim B \Rightarrow P(A) \sim P(B)$  oraz, że  $\mathbb{N} \sim \mathbb{N}^2$

Zatem  $|P(\mathbb{N})| = |P(\mathbb{N}^2)|$

### Twierdzenie 7.5

$$|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| \leq |P(\mathbb{N}^2)|$$

### Dowód 7.12

Elementami zbioru  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  są ciągi liczb naturalnych, a z definicji ciąg jest funkcją. Wiemy, że funkcja jest relacją a więc podzbiorem zbioru par elementów (iloczynu kartezjańskiego)

Zatem każdą funkcję można utożsamić z parą elementów. Jeśli więc  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , to  $f = \{(x, y) \in \mathbb{N}^2 : y = f(x)\}$

Z powyższego stwierdzenia wynika, że  $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = |P(\mathbb{N})|$

Podsumowanie do tej pory: pokazaliśmy, że  $|P(\mathbb{N})| \leq |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = |P(\mathbb{N})|$

Mamy więc

$$|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |P(\mathbb{N})| \wedge |P(\mathbb{N})| \leq |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$$

Zatem z twierdzenia Cantora-Bernsteina  $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = |P(\mathbb{N})|$

Podobnie  $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = |P(\mathbb{N})|$

$$|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{R}| \quad \wedge \quad |\mathbb{R}| \leq |P(\mathbb{N})|$$

**Twierdzenie 7.6**

$$|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{R}|$$

**Dowód 7.13**

Pokażemy, że funkcja  $f : \{0, 1\}^{\mathbb{N}} \rightarrow \mathbb{R}$  dana wzorem  $f(c) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{c_k}{10^{k+1}}$ , gdzie  $c = (c_k)_{k \in \mathbb{N}}$  jest iniekcją.

W tym celu rozważmy dwa dowolne i różne ciągi  $a, b \in \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$

Niech  $n \in \mathbb{N}$  będzie taką najmniejszą naturalną  $k \in \mathbb{N}$ , że  $a_k \neq b_k$ .

$$a = (0, 0, 1, 1, 0, 1, \dots)$$

Np.

$$b = (1, 0, 1, 1, 0, 0, \dots)$$

Rozważmy dwa przypadki

1.  $n = 0$
2.  $n > 0$

Ad(1). Mamy  $a = (0, a_1, a_2, \dots)$  bez utraty ogólności.  
 $b = (1, b_1, b_2, \dots)$

Wtedy  $f(a) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{10^{k+1}} \leq \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{10^{k+1}}$ , bo  $\forall k \in \mathbb{N} 0 \leq a_k \leq 1$

Wyszedt nam szereg geometryczny

$$f(a) \leq \frac{\frac{1}{10^2}}{1 - \frac{1}{10}} \leq \frac{1}{90}$$

Popatrzmy teraz na  $f(b) = \frac{1}{10} + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{b_k}{10^{k+1}} \geq \frac{1}{10}$ , bo  $\forall k \in \mathbb{N} 0 \leq b_k \leq 1$

Mamy więc  $f(a) \leq \frac{1}{90} < \frac{1}{10} \leq f(b)$

czyli  $f(a) \neq f(b)$

Ad.(2) Bez utraty ogólności przyjmijmy  $a_n = 0 \wedge b_n = 1$ , tzn.

$$a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, 0, a_{n+1}, a_{n+2}, \dots) \quad b = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, 1, b_{n+1}, b_{n+2}, \dots)$$

Wtedy

$$\begin{aligned}
f(a) &= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{a_k}{10^{k+1}} + 0 + \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{a_k}{10^{k+1}} \\
&= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{b_k}{10^{k+1}} + \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{a_k}{10^{k+1}} \\
&\leq \sum_{k=0}^{n-1} \frac{b_k}{10^{k+1}} + \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{10^{k+1}} \\
&= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{b_k}{10^{k+1}} + \frac{\frac{1}{10^{n+2}}}{1 - \frac{1}{10}} \\
&= \sum_{k=0}^{n-1} \frac{b_k}{10^{k+1}} + \frac{1}{9 \cdot 10^{n+1}} \\
&< \sum_{k=0}^{n-1} \frac{b_k}{10^{k+1}} + \frac{1}{10^{n+1}} \\
&= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{b_k}{10^{k+1}} \\
&= f(b)
\end{aligned}$$

Pokazaliśmy, że dla  $a \neq b$  mamy  $f(a) < f(b)$  czyli  $f(a) \neq f(b)$

### Twierdzenie 7.7

$$|P(\mathbb{N})| \leq |\mathbb{R}|$$

### Dowód 7.14

Dowód. Zauważmy, że  $\mathbb{N} \sim \mathbb{Q}$ . Zatem  $|P(\mathbb{Q})| = |P(\mathbb{N})|$ .

Rozważmy funkcję  $f : \mathbb{R} \rightarrow P(\mathbb{Q})$  zdef. jako  $f(x) = \{q \in \mathbb{Q} : q < x\}$ .

$f$  jest iniekcją. Istotnie, niech  $x, y \in \mathbb{R}$  będą dowolne i takie, że  $x < y$ . Wiemy, że pomiędzy dwoma liczbami rzeczywistymi istnieje liczba wymierna, tzn.

$$\bigwedge_{x, y \in \mathbb{R}} \bigvee_{q \in \mathbb{Q}} (x < y \Rightarrow x < q < y)$$

Niech  $q_0 \in \mathbb{Q}$  będzie takie, że  $x < q_0 < y$ . Wtedy  $q_0 \notin f(x) = \{q \in \mathbb{Q} : q < x\}$

$$q_0 \in f(y) = \{q \in \mathbb{Q} : q < y\}$$

Oznacza to, że  $f(x) \neq f(y)$

Pokazaliśmy więc, że  $|P(\mathbb{Q})| \leq |\mathbb{R}|$

Zatem  $|P(\mathbb{N})| \leq |\mathbb{R}|$ .

Podsumowanie:

- $|P(\mathbb{N})| \leq |\mathbb{R}|$
- $|\mathbb{R}| \leq |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$
- $|P(\mathbb{N})| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$

Z twierdzenia Cantora-Bernsteina wynika, że

$$|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = \mathfrak{c} \quad \wedge \quad |P(\mathbb{N})| = \mathfrak{c}$$

Dodatkowo mamy  $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$ , a zatem  $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = \mathfrak{c}$ .

---

2024-01-26

## 7.6 Działania na liczbach kardynalnych

### 7.6.1 Suma liczb

Sumą liczb kardynalnych  $\kappa, \lambda$  nazywamy moc sumy zbiorów  $A, B$  takich, że  $A \cap B = \emptyset$  oraz  $|A| = \kappa, |B| = \lambda$

$$\kappa + \lambda = |A \cup B|$$

$\kappa + \lambda$  nazywamy sumą kardynalną

### 7.6.2 Iloczyn liczb kardynalnych

Iloczynem liczb kardynalnych  $\kappa, \lambda$  nazywamy moc iloczynu kartezjańskiego zbiorów  $A, B$  takich, że  $|A| = \kappa, |B| = \lambda$

$$\kappa \cdot \lambda = |A \times B|$$

$\kappa \cdot \lambda$  nazywamy iloczynem kardynalnym

### 7.6.3 Potęgowanie

Potęgą liczb kardynalnych  $\kappa, \lambda$  nazywamy moc zbioru funkcji odwzorowujących zbiór  $B$  mocy  $\lambda$  w zbiór  $A$  mocy  $\kappa$ .

Będziemy pisać  $\kappa^\lambda = |A^B|$ , gdzie  $|A| = \kappa, |B| = \lambda$

Poprawność definicji wynika z faktu, że  $A \sim B \wedge C \sim D \implies A^B \sim C^D$  (podane bez dowodu)

#### Twierdzenie 7.8

Dla dowolnych  $A, B$  mamy

1.  $A \cap B = \emptyset \implies |A \cup B| = |A| + |B|$
2.  $|A \times B| = |A| \cdot |B|$
3.  $|A^B| = |A|^{|B|}$

### 7.6.4 Własności działań na liczbach kardynalnych

1.  $\kappa + \lambda = \lambda + \kappa$  (na mocy przemienności  $\cup$ )
2.  $\kappa \cdot \lambda = \lambda \cdot \kappa$  (na mocy  $A \times B \sim B \times A$ )
3.  $\kappa + (\lambda + \mu) = (\kappa + \lambda) + \mu$  (na mocy łączności  $\cup$ )
4.  $\kappa \cdot (\lambda \cdot \mu) = (\kappa \cdot \lambda) \cdot \mu$  (na mocy łączności  $\cap$ )
5.  $\kappa \cdot (\lambda + \mu) = \kappa \cdot \lambda + \kappa \cdot \mu$  (dowód 7.15)
6.  $\kappa^{\lambda+\mu} = \kappa^\lambda \cdot \kappa^\mu$  (dowód 7.16)
7.  $(\kappa^\lambda)^\mu = \kappa^{\lambda \cdot \mu}$
8.  $(\kappa \cdot \lambda)^\mu = \kappa^\mu \cdot \lambda^\mu$

#### Dowód 7.15: Własność 5

Niech  $|A| = \kappa, |B| = \lambda, |C| = \mu, B \cap C = \emptyset$ . Wtedy  $\lambda + \mu = |B \cup C|$  i

$$\kappa \cdot (\lambda + \mu) = |A \times (B \cup C)|$$

Wiemy, że istnieje prawo rozdzielności iloczynu kartezjańskiego względem sumy zbiorów

$$\begin{aligned} |A \times (B \cup C)| &= |A \times B \cup A \times C| \\ &= |A \times B| + |A \times C| \\ &= \kappa \cdot \lambda + \kappa \cdot \mu \end{aligned}$$

**Dowód 7.16: Własność 6**

Niech  $|A| = \kappa$ ,  $|B| = \lambda$ ,  $|C| = \mu$ ,  $B \cap C = \emptyset$

Wtedy  $\lambda + \mu = |B \cup C|$  oraz  $\kappa^{\lambda+\mu} = |A^{B \cup C}|$  oraz  $\kappa^\lambda = |A^B|$  i  $\kappa^\mu = |A^C|$ , a stąd

$$\kappa^\lambda \cdot \kappa^\mu = |A^B \times A^C|$$

Zauważmy, że wystarczy udowodnić, że  $A^{B \cup C} = |A^B \times A^C|$ , tzn wystarczy znaleźć bijekcję  $\Theta : A^{B \cup C} \rightarrow A^B \times A^C$ , która będzie podana wzorem

$$\Theta(f) = (f|_B, f|_C)$$

gdzie

- $f|_B(x) = f(x)$ ,  $x \in B$
- $f|_C(x) = f(x)$ ,  $x \in C$  są zawężeniami odpowiednio do zbiorów  $B$  i  $C$

Udowodnimy, że  $\Theta$  jest iniekcją

Równość funkcji  $f : A \rightarrow C$  oraz  $g : B \rightarrow D$

$$f = g \iff A = C \wedge \bigwedge_{x \in A} g(x) = f(x)$$

Niech  $f_1, f_2 \in A^{B \cup C}$  będą różnymi funkcjami

Wtedy istnieje  $x_0 \in B \cup C$  takie, że  $f_1(x_0) \neq f_2(x_0)$ .

Ponieważ  $B \cap C = \emptyset$ , więc albo  $x_0 \in B$  albo  $x_0 \in C$

W przypadku, gdy  $x_0 \in B$  mamy

$$f_1(x_0) \neq f_2(x_0) \implies f_1|_B(x_0) \neq f_2|_B(x_0)$$

Zatem  $(f_1|_B, f_1|_C) \neq (f_2|_B, f_2|_C)$  czyli  $\Theta(f_1) \neq \Theta(f_2)$

W przypadku, gdy  $x_0 \in C$  mamy

$$f_1(x_0) \neq f_2(x_0) \implies f_1|_C(x_0) \neq f_2|_C(x_0)$$

Zatem  $(f_1|_B, f_1|_C) \neq (f_2|_B, f_2|_C)$

Co oznacza, że  $\Theta_1(f_1) \neq \Theta(f_2)$

Wobec tego  $\Theta$  jest iniekcją

Surjektywność

$$\bigwedge_{h \in A^B \times A^C} \bigvee_{g \in A^{B \cup C}} h = \Theta(g)$$

Niech  $h \in A^B \times A^C$ . Wtedy istnieją funkcje  $\lambda : B \rightarrow A$  oraz  $\beta : C \rightarrow A$  takie, że  $h = (\alpha, \beta)$

Ponieważ  $B \cap C = \emptyset$ , więc zdefiniujemy funkcję  $g(x) = \begin{cases} \alpha(x), & x \in B \\ \beta(x), & x \in C \end{cases}$

Oczywiście  $g \in B \cup C \rightarrow A$

Ponadto  $\Theta(g) = (g|_B, g|_C) = (\alpha, \beta) = h$

Co oznacza, że  $\Theta$  jest surjekcją

### 7.6.5 Własności związane z nierównościami

Jeśli  $\kappa \leq \lambda$  (tzn. istnieje iniekcja  $f : A \rightarrow B$ , gdzie  $|A| = \kappa$ ,  $|B| = \lambda$ ), to

1.  $\kappa + \mu \leq \lambda + \mu$
2.  $\kappa \cdot \mu \leq \lambda \cdot \mu$
3.  $\kappa^\mu \leq \lambda^\mu$
4.  $\mu^\kappa \leq \mu^\lambda$

## 8 Typy porządkowe

- patrz [pl.wikipedia.org/wiki/Liczby\\_porządkowe](http://pl.wikipedia.org/wiki/Liczby_porządkowe)

**Izomorfizm porządków** Mówimy, że zbiór uporządkowany częściowo  $(X_1, R_1)$  jest izomorficzny do zbioru uporządkowanego częściowo  $(X_2, R_2)$  kiedy istnieje bijekcja  $f : X_1 \rightarrow X_2$  taka, że

$$\bigwedge_{a,b \in X_1} aR_1b \implies [f(a)]R_2[f(b)]$$

**Typ porządkowy** Każdemu zbiorowi liniowo uporządkowanemu  $(X, \leq_X)$  przyporządkowujemy obiekt zwany typem porządkowym w taki sposób, że zbiory izomorficzne są tego samego typu

Jeśli  $(A, \leq_A)$  oraz  $(B, \leq_B)$ , są uporządkowane liniowo i izomorficzne, to będziemy pisać  $\text{typ}(A, \leq_A) = \text{typ}(B, \leq_B)$

**Słaby porządek liczb porządkowych** Powiemy, że zbiór uporządkowany liniowo  $(A, \leq_A)$  jest typu porządkowego nie większego niż typ porządkowy zbioru uporządkowanego liniowo  $(B, \leq_B)$  wtw, gdy istnieje iniekcja  $f : A \rightarrow B$  taka, że

$$\bigwedge_{x,y \in A} x \leq_A y \implies f(x) \leq_B f(y)$$

Będziemy wówczas pisać  $\text{typ}(A, \leq_A) \leq \text{typ}(B, \leq_B)$  oraz  $\text{typ}(A, \leq_A) < \text{typ}(B, \leq_B)$  jeśli  $\text{typ}(A, \leq_A) \neq \text{typ}(B, \leq_B)$

---

2024-01-30

## 8.1 Typy porządkowe zbiorów uporządkowanych

**Typ porządkowy** Typem porządkowym nazywamy cechę(obiekt) przyporządkowany zbiorowi liniowo uporządkowanemu  $(A, \leq_A)$  oznaczony symbolem  $\text{typ}(A, \leq_A)$

- $\text{typ}(\emptyset, \rho) = 0$ . Gdzie  $\rho$  jest dowolnym porządkiem
- $\text{typ}(A, \leq_A) = n$ , jeśli  $\bigvee_{n \in \mathbb{N}_+} A \sim \{1, 2, \dots, n\}$
- $\text{typ}(A, \leq_A) = \text{typ}(B, \leq_B)$ , jeśli  $(A, \leq_A) \simeq (B, \leq_B)$  (porządki izomorficzne)
- $\text{typ}(\mathbb{N}, \leq) = \omega$
- $\text{typ}(\mathbb{Z} \setminus \mathbb{N}, \leq) = \omega^*$
- $\text{typ}(\mathbb{Q}, \leq) = \lambda$
- $\text{typ}(\mathbb{R}, \leq) = \eta$

Liczba kardynalna zbioru skończonego równa jest typowi porządkowemu tego zbioru, o ile jest on uporządkowany liniowo

## 8.2 Porządek typów porządkowych

**Staby porządek typów porządkowych** Mówimy, że typ porządkowy zbioru  $(A, \leq_A)$  jest nie większy od typu porządkowego zbioru  $(B, \leq_B)$  i piszemy

$$\text{typ}(A, \leq_A) \leq \text{typ}(B, \leq_B)$$

wtw, gdy w zbiorze  $(B, \leq_B)$  istnieje odcinek początkowy (patrz Odcinek początkowy)  $E$  izomorficzny ze zbiorem  $(A, \leq_A)$

**Silny porządek typów porządkowych** Będziemy mówić, że  $\text{typ}(A, \leq_A)$  jest mniejszy od  $\text{typ}(B, \leq_B)$  i pisać

$$\text{typ}(A, \leq_A) < \text{typ}(B, \leq_B) \iff \text{typ}(A, \leq_A) \leq \text{typ}(B, \leq_B) \wedge \text{typ}(A, \leq_A) \neq \text{typ}(B, \leq_B)$$

Lub

$$\text{typ}(A, \leq_A) < \text{typ}(B, \leq_B) \iff \text{typ}(A, \leq_A) \leq \text{typ}(B, \leq_B) \wedge \underbrace{(A, \leq_A) \not\cong (B, \leq_B)}_{\text{zbiory nie s\aa izomorficzne}}$$

### 8.3 Własności typów porządkowych

Niech  $\text{typ}(A, \leq_A) = \alpha$  oraz  $\text{typ}(B, \leq_B) = \beta$ ,  $\text{typ}(C, \leq_C) = \gamma$

- $\alpha \leq \alpha$
- $\alpha = \alpha$
- $(\alpha = \beta \wedge \beta = \gamma) \Rightarrow \alpha = \gamma$
- $\alpha = \beta \Rightarrow \beta = \alpha$
- $(\alpha \leq \beta \wedge \beta \leq \alpha) \implies \alpha = \beta$
- $(\alpha \leq \beta \wedge \beta \leq \gamma) \implies \alpha \leq \gamma$

### 8.4 Liczby porządkowe

**Liczba porządkowa** Typ zbioru dobrze uporządkowanego nazywamy liczbą porządkową

#### 8.4.1 Działania na liczbach porządkowych

**Suma porządkowa** Sumą porządkową liczb porządkowych  $\alpha = \text{typ}(A, \leq_A)$   $\beta = \text{typ}(B, \leq_B)$  nazywamy liczbę porządkową oznaczoną  $\alpha + \beta$  przyporządkowaną zbiorowi  $(A \cup B, \leq_S)$ , gdzie

$$\bigwedge_{x, y \in A \cup B} x \leq_S y \iff [(x, y \in A \wedge x \leq_A y) \vee (x, y \in B \wedge x \leq_B y) \vee (x \in A \wedge y \in B)]$$

**Iloczyn porządkowy** Iloczynem porządkowym liczb porządkowych  $\alpha = \text{typ}(A, \leq_A)$   $\beta = \text{typ}(B, \leq_B)$  nazywamy liczbę porządkową oznaczoną  $\alpha \cdot \beta$  przyporządkowaną zbiorowi  $(B \times A, \leq_I)$ , gdzie

$$\bigwedge_{(x_1, y_1), (x_2, y_2) \in B \times A} (x_1, y_1) \leq_I (x_2, y_2) \iff [x_1 \leq_B x_2 \vee (x_1 = x_2 \wedge y_1 \leq_A y_2)]$$

Relację  $\leq_I$  nazywamy porządkiem leksykograficznym

**8.4.2 Własności działań na liczbach porządkowych**

1.  $\alpha + \beta \neq \beta + \alpha$
2.  $\alpha \cdot \beta \neq \beta \cdot \alpha$
3.  $(\alpha + \beta) + \gamma = \alpha + (\beta + \gamma)$
4.  $(\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma = \alpha \cdot (\beta \cdot \gamma)$
5.  $\alpha(\beta + \gamma) = \alpha \cdot \beta + \alpha \cdot \gamma$
6.  $(\beta + \gamma)\alpha = \beta \cdot \alpha + \gamma \cdot \alpha$
7.  $\alpha < \beta \implies \gamma + \alpha < \gamma + \beta$
8.  $\alpha < \beta \implies \gamma \cdot \alpha < \gamma \cdot \beta$
9.  $\alpha \leq \beta \implies \gamma \cdot \alpha \leq \gamma \cdot \beta$